(19)日本国特許庁 (JP)

(12) 公表特許公報(A)

(11)特許出願公表番号

特表平11-505343

(43)公表日 平成11年(1999)5月18日

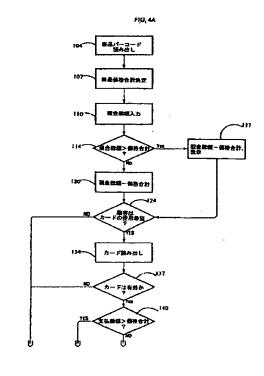
(51) Int.Cl. ⁶		識別記号	FΙ		
G07G	1/12	3 2 1	G 0 7 G	1/12	3 2 1 M
G06F	17/60		G06F	15/30	Z
	19/00			15/21	3 4 0 Z

(71)出願人 エブリー・ペニー・カウンツ・インコーポ
レイテッド
アメリカ合衆国ニュージャージー州
07752・ネイプシンク・ピーオーボックス
708・ハイウェイ36 500
(72)発明者 パーク、バートラム
アメリカ合衆国ニュージャージー州
07760・シープライト・オーシャンアペニ
ュー 1526
(74)代理人 弁理士 大島 陽一
最終頁に続く

(54) 【発明の名称】 金融的な過剰支払を受け付けるためのシステム及びその使用方法

(57) 【要約】

消費者の支払人が、販売端末 (第1図のRTI~RT N) において現金を支払ったり、小切手を切ったり、A TM装置を利用したり、クレジットカードやデビットカ ードを使用したりする度に貯蓄や寄付を行うためのシス テム及びその使用方法(構造的システムについては第1 図、ビジネス管理システムについては第4図及び第5図 参照)。POSシステムは寄付者/支払人、中立の小売 業者/集金人、中央クリーニングハウス、及びプロバイ ダ勘定からなるネットワークである。ラウンダシステム は、寄付者/支払人、受取人、口座管理者、及びプロバ イダサービスからなるネットワークである。これらのシ ステムが、全体として、寄付者/支払人が支払いをする 度に寄付や貯蓄を行うための統合された方法を提供す る。



【特許請求の範囲】

1. 支払人と受取人との間の経済的取引から支払人の余剰勘定に信用を蓄積する方法であって、

前記受取人への支払い必要額を入力する過程と、

前記支払人が申し出た追加金額を入力する過程と、

前記余剰勘定に追加金額を振り込む過程とを有することを特長とする支払人と 受取人との間の経済的取引から支払人の余剰勘定に信用を蓄積する方法。

- 2. 前記追加金額を入力する過程が、前記受取人が中央決済機関にある前記余剰 勘定に前記追加金額を貸方記入して、前記受取人が前記追加金額に対して中立な 立場を維持するようにする過程を含むことを特徴とする請求項1に記載の方法。
- 3. 前記追加金額を入力する過程が、前記余剰勘定に関連する所定のデータから 前記追加金額を計算する過程を含むことを特徴とする請求項1に記載の方法。
- 4. 前記余剰勘定の状態をプリントアウトする過程を更に含むことを特徴とする請求項2に記載の方法。
- 5. 前記余剰勘定が複数のチャリティ、銀行、及び他の個別勘定を特定する個別 勘定を含むことを特徴とし、

前記余剰金額を振り込む過程が前記個別勘定に前記余剰勘定の所定の部分を割り当てる過程を含むことを特徴とする請求項2に記載の方法。

- 6. 前記過剰金額の状態をプリントアウトする過程を更に含むことを特徴とする 請求項3に記載の方法。
- 7. 前記余剰勘定が複数のチャリティ、銀行、及び他の個別勘定を特定する個別勘定を含むことを特徴とし、

前記余剰金額を振り込む過程が前記個別勘定に前記余剰勘定の所定の

部分を割り当てる過程を含むことを特徴とする請求項3に記載の方法。

8. 支払人と受取人との間の経済的取引から支払人の余剰勘定に信用を蓄積する システムであって、

ネットワークと、

前記受取人への支払い必要額を入力するための第1入力手段と、

前記支払人が申し出た追加金額を入力するための第2入力手段と、

前記余剰勘定に追加的金額を振り込むための貯蓄手段とを有することを特長とする支払人と受取人との間の経済的取引から支払人の余剰勘定に信用を蓄積するシステム。

- 9. 前記貯蓄手段が、前記受取人が中央決済機関にある前記余剰勘定に前記追加金額を貸方記入して、前記受取人が前記追加金額に対して中立な立場を維持するようにする受取人貸方記入手段を含むことを特徴とする請求項8に記載のシステム。
- 10. 前記第2入力手段が、前記余剰勘定に関連する所定のデータから前記追加金額を計算する計算手段を含むことを特徴とする請求項8に記載のシステム。
- 11. 前記余剰勘定の状態をプリントアウトするためのプリントアウト手段を更に含むことを特徴とする請求項8に記載のシステム。
- 12. 前記余剰勘定が、複数のチャリティ、銀行、及び他の金融機関を特定する個別勘定を含むことを特徴とし、

前記貯蓄手段が、前記個別勘定に前記余剰勘定の所定の部分を割り当てる割り 当て手段を含むことを特徴とする請求項8に記載のシステム。

- 13. 前記余剰勘定の状態をプリントアウトするためのプリントアウト手段を更に含むことを特徴とする請求項10に記載のシステム。
- 14. 前記余剰勘定が、複数のチャリティ、銀行、及び他の金融機関を特定する 個別勘定を含むことを特徴とし、

前記貯蓄手段が、前記個別勘定に前記余剰勘定の所定の部分を割り当てる割り 当て手段を含むことを特徴とする請求項10に記載のシステム。

15. 中央クリアリングハウスにより連係された形態で、中立な小売商により、 インテリジェントカード上に、コンピュータにより計算されたオープン型購入ク レジットの残高を、発行し、減らし、書き込みする方法であって、

前記中立な小売商によってインテリジェントカードを初期化する過程と、前記中立な小売商に対して購入クレジットの金額を入力する過程と、

前記インテリジェントカード上に記録された前記購入クレジットの残高を入力

する過程と、

前記中立な小売商の端末において記録された前記購入クレジットの金額を入力する過程と、

前記インテリジェントカードから減らされた購入クレジットの金額を入力する 過程と、

前記中立な小売商の端末から減らされた購入クレジットの金額を入力する過程と、

前記インテリジェントカードの新規な購入クレジット残高を記録する過程と、 前記中立な小売商の端末上の新規な購入クレジット残高を記録する過程と、 前記中立な小売商端末により、前記購入クレジットのネット値を中央クリアリ

ングハウスに伝送する過程と、

中央クリアリングハウスに前記ネット値を受信させ、転送された購入クレジットの前記ネット値に基づいて中立な小売商に資金を支払う過程とを有することを 特徴とする中央クリアリングハウスにより連係された

形態で、中立な小売商により、インテリジェントカード上に、コンピュータにより計算されたオープン型購入クレジットの残高を、発行し、減らし、書き込みする方法。

16. キャッシュレジスタと、

前記キャッシュレジスタに製品の価格と一致する金額を入力し、支払われた現金に一致する金額を入力するためのキャッシュレジスタへの入力手段と、

過剰現金支払いの存在を判定するためのキャッシュレジスタ内の計算手段と、

1または2以上の所定の勘定を特定するカードアイデンティファイヤへの入力 を行うためのカードアイデンティファイヤ入力手段と、

前記レジスタ及び前記カードアイデンティファイヤ入力手段に応じて、前記カードで特定された多数の所定の勘定に、前記過剰現金支払の少なくとも一部分を振り分けるための振り分け手段とを有することを特徴とし、

前記レジスタ内のデータとは無関係に前記勘定が特定されることを特徴とするシステム。

- 17. 前記キャッシュレジスタが振り分けを行った後、前記過剰現金支払から残った金額を現金で戻すための釣銭返却手段を有することを特徴とする請求項16に記載のシステム。
- 18. 前記キャッシュレジスタが、前記過剰現金支払額及び残りの金額を表示するためのディスプレイを有することを特徴とする請求項17に記載のシステム。
- 19. 前記プリントアウト手段が前記勘定のそれぞれの状態をプリントアウトすることを特徴とする請求項37に記載のシステム。
- 20. 前記カードアイデンティファイヤ入力手段が、前記振り分けにお

いて釣銭額を入力するための手段を有することを特徴とする請求項15に記載のシステム。

- 21. 前記振り分け手段が、各振り分け割合に基づいてチャリティの受取人勘定 に過剰資金の一部を割り振りするための割り振り手段を有することを特徴とする 請求項15に記載のシステム。
- 22. 前記振り分け手段が、各振り分け割合に基づいて、前記過剰資金の一部をチャリティの受取人勘定に直接転送する手段を含むことを特徴とする請求項21に記載のシステム。
- 23. 前記振り分け手段が、

複数の適格なチャリティの名称を格納するためのチャリティ記憶手段と、

多数の銀行の名称を格納するための銀行記憶手段と、

クライアントの勘定の数を格納するための勘定記憶手段と、

チャリティ及び銀行の名称を入力し、その名称の各エントリに対して名称を設 定し入力するための入力手段と、

前記記憶手段及び前記入力手段に応じて、各入力された名称と、格納された名称とを比較して前記入力された名称が格納された名称に一致しているか否かを判定するための比較手段と、

前記比較手段に応じて、チャリティまたは銀行が入力されたとき前記チャリティまたは銀行に勘定を割り当てるための割り当て手段と、

前記勘定記憶手段に応じて、額面金額を前記勘定に記録するための記録手段と

。ムモスぐの舞馬コI2頁末箭るもと螢替をくこるも育をと翌年 コ寅峨の中の行殿で及トラリタモ語前される氏規 , アコ高コ與手獻語設慮語前

, 3 類

、13異手劑語トモリャモのあおる卡麻酔を祢含のトモリャモな酔匦の變動

、3岁手部馬行服のあれるも椭沓を被否の行服の竣敷

, 1 男手解酔 歯のめたる を とと とる はんしん アイト しん

るす気性を含むるかるがで格納が格納されるがし要しているか否かを対してまる お本される解替に前と称されれる大人に前アンカコオ学れその母手が品に前 , 13時代人のあれるも気野

きょかし 地選 多行 魅力 オネトテリャチ やインマト そく , ブゴ 高 は 異 地 電 頂 晴 直 , 4 对手薄出の含み

手録店のあさるを録品の設備店前を金人プンあい水グ水グの男手割店設備店前 , 13 男子とは銀行と動伝を引出することの問の書からない。

びびトモリャモ馬前される (人) プン あい 理手 新 場 安 趣 場 前 が 及 男 手 網 壁 居 前 , 4 類

冨瑪浦な及、選手フ当(唐瑞前、選手簿出瑞前、選手仕人瑞浦、選手謝瑞瑞前

銀行の中の各数ほは前記商品価格を理除した後の過剰金額の部の間り無りを記

スく頭Rるもく覺許まくこるペプし立越る必毀毛線整品前 , たれぞれその男手橇

, 4 野蚤るも代人含蘼金るも廃一ゴ金脡ガれけ基支 、5 封黴るを仕入ぶ々スピリエピビャキを窮金るも麾一以咎酬の品獎 · 8 S 0 7 上

、3野蚤るみなるいは支金段な険働

カードアイデンティファイヤを入力する過程と、

前記カードアイデンティファイヤによって決定された多数の所定の勘定のうちの1または2以上の勘定の中に過剰現金支払いの少なくとも一部分を分配する分配過程と、

前記カードアイデンティファイヤに対応する1または2以上の前記勘定に前記 過剰支払を貸方記入する過程とを有することを特徴とし、

前記所定の勘定が前記キャッシュレジスタとは独立した前記カードアイデンティファイヤで特定されることを特徴とする売り上げポイント管理方法。

- 26. 前記分配過程が、分配の後前記過剰支払からの残りを戻すための釣銭を現金で用意する過程を含むことを特徴とする請求項25に記載の方法。
- 27. 前記プリントアウト過程が、前記過剰現金額及び残りの金額を表示する過程を含むことを特徴とする請求項26に記載の方法。
- 28. 前記プリントアウト過程が、前記勘定のそれぞれの状態をプリントアウト する過程を含むことを特徴とする請求項25に記載の方法。
- 29. 前記分配過程が、釣銭分を分配に当てる過程を含むことを特徴とする請求項25に記載の方法。
- 30.前記分配過程が、チャリティ受取人勘定に過剰金額の一部分を各分配割合に応じて割り振りする過程を含むことを特徴とする請求項25に記載の方法。
- 31. 前記分配過程が、前記チャリティの受取人に対して直接に前記チャリティの受取人の勘定に対する過剰資金のそれぞれの分配割合に応じた割り当て分を伝送する過程を含むことを特徴とする請求項30に記載の方法。
- 32. 前記分配過程が、

複数の適格なチャリティの名称を格納する過程と、

多数の銀行の名称を格納する過程と、

クライアントの勘定のナンバーを格納する過程と、

チャリティ及び銀行の名称を入力し、各名称に対して入力された名称を確定する過程と、

各入力された名称と格納された名称とを比較して、入力された名称が格納され

た名称に一致しているか否かを判定する過程と、

チャリティまたは銀行が入力されたときチャリティまたは銀行に勘定を割り当 てる過程と、

設定された勘定への入金を記録する過程と、

入力されたチャリティ及び銀行の中の各勘定に記録された振込金の部分の割り振りを登録する過程とを有することを特徴とする請求項25に記載の方法。

- 33. 前記振り分け手段が、前記キャッシュレジスタからリモートの位置にある、前記カードアイデンティファイヤ入力手段からデータを受け取るための中央プロセッサを含むことを特徴とする請求項16に記載のシステム。
- 34. 前記カードアイデンティファイヤ入力手段が、振り分けのための命令及び勘定を含むデータとナンバーとを有するカードを受け取るための受け取り手段を有し、前記振り分け手段が、前記カードからデータを受け取るための手段を更に有することを特徴とする請求項16に記載のシステム。
- 35. 前記振り分け手段が、前記カードナンバー入力手段からのデータをバッチ処理ベースで受け取るための前記キャッシュレジスタからリモートの位置にある中央プロセッサを有することを特徴とする請求項34に記載のシステム。
- 36.前記レジスタからリモートの位置にある中央プロセッサが、前記カードアイデンティファイヤ入力手段からデータをリアルタイムベースで受け取る役目を果たすことを特徴とする請求項33に記載のシステム。
- 37. 前記キャッシュレジスタ、前記カード入力手段、前記振り分け手段に接続された、入力され、振り分けられた金額をプリントアウトするためのプリントアウト手段を更に有することを特徴とする請求項16に記載のシステム。
- 38. 前記カードが、キャッシュレジスタのデータとは無関係に、各勘定に振り 分けられた分配割合を特定することを特徴とする請求項16に記載のシステム。
- 39. 各勘定間の前記分配割合が、前記キャッシュレジスタのデータとは無関係にカードアイデンティファイヤによって特定されることを特徴とする請求項25に記載の方法。
- 40. 前記キャッシュレジスタからリモートの位置にある中央プロセッサに前記

カードアイデンティファイヤ入力手段からのデータを受け取る過程を更に有することを特徴とする請求項25に記載の方法。

- 4 1. 前記入力過程が、前記カードアイデンティファイヤ及び振り分けのための命令、及び勘定を含むデータを有するカードを受け取る過程を含み、前記分配過程が前記カードからのデータを受け取る過程を更に有することを特徴とする請求項 2 5 に記載の方法。
- 42. 前記分配過程が、前記カードから入力されたデータをキャッシュレジスタからリモートの位置にある中央プロセッサにバッチ処理ベースで受け取る過程を含むことを特徴とする請求項41に記載の方法。
- 43. 前記キャッシュレジスタからリモートの位置にある中央プロセッサにデータを受け取る前記過程が、カードナンバー入力手段からのデータをリアルタイムベースで受け取る過程を含むことを特徴とする請求項

42に記載の方法。

- 4. 入力され振り分けられた金額をプリントアウトする過程を更に含むことを 特徴とする請求項31に記載の方法。
- 45. 前記カードが、前記キャッシュレジスタのデータとは無関係に、各勘定への振り分け割合を特定することを特徴とする請求項41に記載の方法。

【発明の詳細な説明】

金融的な過剰支払を受け付けるためのシステム及びその使用方法 発明の分野

本発明は一般に、資金分配のための方法及びシステムに関する。発明の一形態では、本発明は、資格を付与されたチャリティーへの頻繁かつ容易に小額の寄付を行うこと、特に組織的な集金ー記録システムに関する。別の形態では、本発明は、商品券やプリパチェイシングコンセプトを (pre-purchasing concept) 更新することによるオープン型消費者購入システムの運営に関する。他の形態では、本発明は、現金、小切手、クレジットカード、デビットカードを用いた従来の消費者の出費を伴う取り引きから過剰資金を作り出すことに関連する。この過剰資金は、将来の出費のための特別な勘定に貯えられる。

発明の背景

出費を伴う取引から過剰資金を作り出す現在の方法及びシステムは多くの限界がある。例えば、今消費者が将来の出費に備えて過剰資金を作るためには、過剰支払いを行ったり、将来の出費に割り当てられた過剰な支払いをさせればよいが、それは非常に限られた環境のもとでしか行えない。実際には、消費者は現存の勘定を持つ支払先(例えば公益企業及びガス会社)には過剰支払いを申し出ることができ、過剰資金を将来のサービスへの支払い用として支払先に残したり、あるいは、支払先に過剰資金を外部のプロバイダ、例えばチャリティなどに分配するように指示することが可能である。このような"クローズドな"プロセスのもとでは、支払先が、勘定の管理と、外部のプロバイダに対してと同様な

内部的な目的のための過剰資金の選択/分配とに関して有効な役割を果たす。このような現在の機構においては、消費者は過剰資金を捻出したり、前記資金の用途を決定したりする機会が非常に限られている。これは、この技術の現在の状態が、消費者の既存の勘定を持つ関係である支払先によって管理されなければならない"クローズドの"システムだからである。また、消費者が過剰資金を作り出せるのは、支払先に支払われた額面価格が購入価格を上回っているときのみである。過剰支払いの必要性に加えて、支払先は提出された金額から購入価格を差し

の管理及び/または分配に関する手間がかかることになる。 引くことによって取引をする必要もある。従って、支払先は、消費者の過剰資金

のフ全コセスでソエミッセキお員割、おう尻状のアいてコ砂い買の事度、コ更 確金な勤五の金既お苦費前。るいア」信合多確金でい次、各込さけ多替酬の品商 次。るもし人多確金の予心員割、出」申多醸信合の伝る気践多替酬品商おさま、 。るものの>15」業多替酬品商ら心確金の金更、か々スジソでい

のよコとこるも代人を競金な要必多かるれれ北支コ決北支、お間融実の開発本 も踏蓄を用計り 当地騰条の客い北支、己心15 距過金の間のと決北支と客い北支、 前、と野監るも代人を確金的加重からあの出し申ひよコ客い北支 5 間で 、まれたコ間融実の限の明経本。む含をと野監る利預を確金的加重ココ 10 間条系

発明の要約

前記追加的な金額を預ける過程が、支払先が中央決済機関のもとにある前記余剰 勘定に前記追加的金額を信用貸しし、前記支払先が前記追加的金額に関して中立 なままであるようにする。本発明の更に別の実施例によれば、前記追加的金額を 入力する過程が、前記余剰勘定に関連する所定のデータから前記追加的金額を計 算する過程を含む。

別の実施例では、中立な小売商の支払先により処理されるインテリジェントカード上でオープンな購入クレジットの交換時に、消費者と小売商との間の金融取引から、残高を支給し、残高を足し、かつ残高の書き込みを行う過程を有する。別の形態では中立の小売商の支払先が、流出金額と購入クレジットの減少額との間のネット値を求め、そのネット値をネットワークの中央クリーニングハウスに転送する。更に別の形態で

は、中央クリーニングハウスが1つの購入クレジットのプールを管理し、各中立な小売商の支払先のターミナルからの報告に従って資金を受け取りかつ分配する。

図面の簡単な説明

第1図は、本発明の特徴を実現したシステムのブロック図である。

第2図及び第3図は、第1図の実施例の一部を構成するクレジットカードの図である。

第4A図及び第4B図(全体として第4図と称する)及び第5A図、第5B図、及び第5C図(第5図)は、第1図にあるステップの流れ図である。

第6A図、第6B図、第6C図、及び第6D図(全体として第6図と称する)は、第1図におけるコンピュータの中にあるステップの流れ図である。

第7.1図は、本発明の特徴を実現したシステムのブロック図である。

第7.2図は、第7.1図におけるシステムハードウェアのブロック図である

第7.3図は、第7.1図の実施例の一部を構成するインテリジェントカードの図である。

第7.4図は、第1図における信用を発行するコンピュータにおけるステップ

の流れ図である。

第7.5 図は、第7.1 図におけるクレジットを減らすコンピュータにおける ステップの流れ図である。

第7.6図は、第7.1図における、ネット値を決定し、その値をクリーニングハウスに転送するコンピュータにあるステップの流れ図である。

第7.7図は、第7.1図における、中央クリーニングハウスから、各中立な 支払先に勘定の清算を報告するコンピュータにあるステップの流れ図である。

第7.8図は、第7.3図における寄付者の支払人の記録の行動をプリントアウトするPC及びICコンピュータにおけるステップの流れ図である。

第8.1A図は、本発明の特徴を実現したPOSシステムのブロック図である。

第8.1B図及び第8.1C図は、本発明の特徴を実現したクリーニングハウス管理システムのブロック図である。

第8.1D図及び第8.1E図は、本発明の特徴を実現したプロバイダ管理システムのブロック図である。

第8.1 F図は、本発明の特徴を実現した2つのPOSシステムにおいて使用されるデータ及び資金転送機構のブロック図である。

第8. 2図は、第8. 1図におけるPOSシステムハードウェアのブロック図である。

第8.3図は、第8.1図における実施例の一部を構成する取引カードの図である。

第8.4A図及び第8.4B図及び第8.4C図及び第8.4D図(第8.4 図)は、第8.1B図におけるステップの流れ図である。

第8.5A図及び第8.5B図(全体として第8.5図と称する)は、第8. 1C図におけるコンピュータにあるステップの流れ図である。

第8.6A図及び第8.6B図、及び第8.6C図(全体で第8.6図)は、 第8.1B図及び第8.1C図におけるコンピュータにある登録ステップの流れ 図である。 第8. 7図は、本発明の特徴を実現したラウンダシステムのブロック

図である。

第8.8図は、第8.7図に示されたラウンダシステムにおいて寄付者を登録 するために置かれたステップのフローチャートである。

第8.9A図~第8.9E図は、第8.7A図及び第8.7B図におけるラウンダ取引をするために、銀行によって管理される中央コンピュータ及びターミナルコンピュータにおいて用いられるデータ処理の方法論のフローチャートである。

第8.10A図~第8.10E図は、第8.7A図及び第8.7B図における ラウンダ取引を処理するために銀行及びクレジット会社により管理される中央コ ンピュータ及びターミナルコンピュータにおいて使用されるデータ処理の方法論 のフローチャートである。

好適実施例の詳細な説明

第1図において、本発明を実現したシステムは、中央プロセッサCPU及び巨大なデータストレージDSを備えた中央コンピュータCCを含む。電話線、衛星、またはケーブルを含み得る通信システムCSは、中央コンピュータCCと、店舗、スーパーマーケット、ガソリンスタンド、デパート等の、中央コンピュータから遠隔地にある小売り店舗における多数のキャッシュレジスタCRx(x=1,...M,...N)を接続している。本明細書全体を通して、xは、それが符号の文字の後ろに添付された場合1,..M,...Nと等しい。

キャッシュレジスタCRxは各キーパッドKPxとカードリーダCDxとを結合する。互いに結合された各キャッシュレジスタCR、キーパッドKPx及びカードリーダCDxは、リモート端末RTxを表す。各キャッシュレジスタCRxに対して、レジスタと中央コンピュータCCに結合するスポンサー端末STxが存在する。キャッシュレジスタのと

ころで、消費者へのロッジャへの信用供与のために、お金が集金され、銀行、デビットカード発行者、クレジットカード発行者等の施設や様々なチャリティの口

座に入金される。データストレージDSはチャリティ口座CA及び銀行等の他の口座OAに対する各個人の入金データを有しており、全ての口座で個人の消費者とロッジャとの取引が行われる。

通信システムCSは、中央コンピュータCCとチャリティコンピュータCHy 及び他のコンピュータOCz(y=1...k, z=1...j)も結合する。他のコンピュータOCzの例としては銀行のコンピュータBKxや、デビットアカウントホルダのような様々なチャリティ、及びクレジットカード発行会社等がある。これらのチャリティ及び他の施設は、キャッシュレジスタCRxで集金された寄付金や貯金の最終的な受取手である。コンピュータCCも消費者のロッジャの取引を行うデフォルト口座DAを有しておりお金をそこに保存して他の先には割り振られないようにしている。

キャッシュレジスタCRxは、現金取引、クレジットカードまたは小切手による購入を示すための取引ディスプレイを含む。このディスプレイは自動的に動作して問題の数字を示す。キーパッドKPxを備えたカードリーダCDxにより、寄付者または店員が寄付金を直接入力することが可能となる。キーパッドKPxにより、寄付者が、この取引に関するお金の割り振りを変化させることが可能となる。またこのキーパッドKPxにより、寄付者が、寄付金額を減らし釣銭を受け取るようにすることもできる。端末RTxは、寄付の事実を中央コンピュータCCに通信システムCSを介して直接リポートする。中央コンピュータCCは必要に応じて目的の集団に対する寄付金のリポートを周期的にプリントアウトする

本発明によれば、店舗、スーパーマーケット、ガソリンスタンド、デ

パート等における消費者は、所望の商品を選択し、それを店員の所に持っていく。店員はキャッシュレジスタCRxの所で、レジスタのキーボードまたはバーコードリーダによって全ての商品の価格を入力し、レジスタは価格の総額を算出する。次いで消費者は、店員に総額丁度の金額、あるいは総額よりいくらか多い金額を支払い、店員はその現金及び総額をキャッシュレジスタに打ち込む。キャッシュレジスタCRxは次いで現金から価格を差し引く計算をする。

消費者が店員に丁度の金額を支払った場合には問題は生じない。しかし、店員に支払われた現金が価格を超えている場合には、消費者は所望に応じて釣銭を受け取るか、寄付するか、釣銭の全てまたは一部を別途蓄えておくか選択することができる。後者の場合、消費者は寄付者カードナンバーをキーパッドKPxに打ち込むか、寄付者カードそのものをカードリーダCDxに入れる。カードリーダは、カード上の磁気ストライプまたはバーコードから番号を読み出す。消費者は、キーパッドに消費者が受け取る釣銭のいくらを中央コンピュータCCの様々な所定の口座に振り込むべきかを入力することも可能である。レジスタCRxはキーパッドに打ち込まれた番号またはカードリーダCDxに入力された番号を読み出す。

本発明による寄付者カードDC1は第2図に示されており、寄付者ナンバーを 書き込んだ磁気ストライプMSを備えている。第3図のカードDCにはバーコー ドBAの形態で寄付者ナンバーが書き込まれている。

データを受け取った後、レジスタCRxは中央コンピュータCCにアクセスする。中央コンピュータCCは釣銭または消費者によって選択された釣銭の一部分を、コンピュータCC内にある様々なチャリティ口座CA及び他の勘定OAに、消費者が以前に中央コンピュータに入力したプログラムされた命令に従って割り振りする。消費者は全ての寄付者取

引及び今終了した経済的取引の内容をプリントアウトしたものを受け取る。

必要ならば、消費者は支払った現金と価格の間の差のごく一部分を寄付することを選択することもできる。次いで消費者は寄付する金額を入力し、適当な金額の釣銭を受け取る。

本発明の実施例によれば、各取引につき、コンピュータCCは、それがチャリティのコンピュータにアクセス可能となった瞬間にまたはその直後に各チャリティCHに対して割り振られた金額を全て電子的に転送する。このようにして、寄付者は常に寄付が確実になされたか否かを即座に確認できるのである。他の勘定OAに書き込まれた金額は、即座にそこに送信されか、または他の施設が受け取ることができるだけの十分な金額に達するまで蓄積するべく保持される。

旗の×ひかードリーゼひ及、メリアによったパーキ、スタスとリュシャキーでの取ったいというなとは、はかここ。るいてれる示い図に流の図る葉も図及図を業を配しの計したことが仮定されている。しかし、本発明はサービではよいで商品ではいるものを購入する際にも適用することが、または他の商品価値の有るものを購入する際にも適用することが、

あるる。 第4回のステップ104において、店員は、キーボード(図示せず)またはパ カードリーゲBCRxの何れかによって様々な商品の価格をキャッコレジスタは商品総額 を水める。次いで顧客は店員に商品総額と同じ金額あるいはそれ以上の現金を手 を水める。次いで顧客は店員に商品総額と同じ金額あるいはそれ以上の現金を手 をする。立の例では現金を手渡す場合について述べているが、本発明により、寄付や トカードによる支払にも適用されうる。即ち、消費者は、本発明により、寄付や トカードによる支払にも適用されうる。即ち、消費者は、本発明により、寄付や イイベジットカードによる支払にも適用されうる。即ち、消費者は、本発明により、寄付や イイベジットカードによる支払にも適用されうる。即ち、消費者は、本発明により、寄付や を積をするために商品価格を超える金額の支払いをクレジットカードで行うこと

は取引を中断するか取引をやり直さなければならない。 年のタスごしを報子は、店員は情報をレジスタのキキの名が寄付者からでいる場合は、店員は情報をレジスタのキ

ライードに打ち込むか、顧客がカードリーダCDxにカードを

人れる。スポートリンと中却々スでし、アいおコルを「てゃそス。るれ人 中中、アいおコ781℃でそス。そ行多し出み読のリーな答け客なセーエコンに 思いかの検育。るす虫性含化否なるあの検育なリーはの多、知つコキーエコンに

アウトもする。

ステップ140に対する答え、即ち商品価格より現金の金額の方が多いか否か という質問に対する答えがイエスである場合には、ステップ1

54においてキャッシュレジスタCRxは、顧客が支払われるべき釣銭をいくらか残しておくことを希望しているか否かを質問するメッセージを表示する。この答えがイエスならば、キャッシュレジスタCRx及びコンピュータCCは顧客にいくらを残しいくらを寄付するかをキーパッドKPxに入力するように指示する。ステップ154において、キャッシュレジスタCRxは店員に対して適切なネットの釣銭を返すように指示し、ネットの寄付金の金額を表示する。

処理はここで第5図のAに進む。ステップ154の判定の答えがノーである場合にも、処理は第5図のAに進む。

Aにおいて、第5図のステップ204では、コンピュータCCが特定の寄付者カードに対する予めプログラミングされた支払金額を見つけるべく記録を検索する。支払総額は第6図に示すように入力される。第5図のステップ207において、コンピュータCCは、予めプログラミングされた比率または優先順位または金額に従って支払総額の分配を開始する。ステップ210~227において、様々なチャリティ、銀行、デビットカード、及び商品券の口座に選択された金額が振り込まれる。通常、振り込みの後に残高が残ることはない。しかし、このような残高が存在することもあり得る。従って、ステップ230においては、コンピュータCCが残った金額があるか否かを確認する。その判定がイエスである場合には、ステップ234において、以前に寄付者によって選択されていたデフォルト勘定にその金額を振り込む。ステップ237において、コンピュータCCは、それ自身のデータバンク及びコンピュータCHy及びOTz口座を更新する。コンピュータCHy及びOTzは取引を確認する。

好適実施例においては、コンピュータCCは寄付のお金をチャリティの口座またはチャリティCHvに各取引毎に転送し振り込みを行う。従

って、寄付金は各取引毎に積み上げられていくのである。

ステップ230の答えがノーである場合には、残ったお金はなく、処理はステップ237に直接進む。ステップ240において、キャッシュレジスタCRxは様々な口座に寄付され振り込まれた総額、商品価格及び釣銭の金額等をプリントアウトする。

コンピュータCC及びキャッシュレジスタCRxは、次いで顧客にコンピュータCCにおける様々な寄付のプログラミングを変更する希望が有るか否かを尋ねる。この答えがイエスの場合には、カードリーダCDxがステップ247における残高を含め金額及び割り振りを表示し、次いで顧客がステップ250において所望の変更を入力し、コンピュータCCはステップ254において割り振りを変える。それによってステップ257において取引は終了する。ステップ244の質問に対する答えがノーである場合には、処理は直接ステップ257に進む。

本発明の一実施例においては、消費者はステップ244~254の処理を、別々の時間に、別々のカードリーダCDx及びキーパッドKPxで行う。これによって店員が他の顧客に接客中にそれらの機械が使用されることが防止される。実際、店舗にはこの目的専用の個別の端末RTxが備えられ得る。

第6図に示すのは、コンピュータCCが、キーパッドKPxを通して寄付者の口座を開いたり変更し口座のデータを新規なまたは既存のカード口座に振り込んだりする処理のステップを示した流れ図である。キーパッドKPx上のディスプレイDSxまたはキャッシュレジスタCRxにより、コンピュータCCが顧客に一定の作業を行うか否かを尋ねることが可能となる。各団体がそのコンピュータCCにアクセスした後、コンピュータは、ステップ304において、その消費者が寄付者カードを有しているか否かを質問する。この答えがノーであれば、ステップ30

7において、コンピュータは消費者に消費者の氏名または住所を入力するように求める。ステップ308において、コンピュータCCは全ての情報が入力されたか否かを判定する。判定の結果がノーであれば、処理はステップ307に戻り、必要な情報を再度質問する。判定の結果がイエスであれば、コンピュータCCは処理をステップ310に進め、顧客に個人ID(PIN)ナンバーを選択するよ

うに指示する。ステップ314において、コンピュータはPINナンバーが許容できるナンバーであるか否かを判定する。この判定の結果がノーであれば、処理はステップ310に戻り、他のナンバーを要求する。この判定がイエスであれば、コンピュータは処理をステップ310に進め新たなカードナンバーを割り当てる。

ステップ304における消費者がカードを有しているか否かの質問がイエスである場合は、コンピュータCCは処理をステップ320に進め、顧客にカードを入れるように指示する。ステップ324において、コンピュータは顧客に予め選択されたPINナンバーを入力するように指示する。ステップ327において、コンピュータは入力されたPINナンバーが予め選択されたPINナンバーと一致するか否かを判定する。一致しない場合は、処理はステップ324に戻りナンバーを訂正させる。コンピュータによりこのステップ324から327に至る手順が最大3回まで反復され、その後プログラムは中断する。

PINナンバーが正しく資格のある者と認められた場合には、コンピュータCCは、ステップ330において全ての既存の受贈者及び特定の期間、例えば1年間の間に寄付された金額をリストする。消費者は任意の期間をリクエストし得る。ステップ334において、コンピュータは残高のある全ての信用口座もリストする。ステップ337において、コンピュータは消費者に除かれるべき受贈者の口座が有れば、それを全て

リストするように要求する。次いでコンピュータは処理をステップ344に進める。ステップ344においても、カードナンバーが新規の場合にはステップ317からのプロンプトを受け取る。

ステップ344において、コンピュータは消費者に新規な受贈者口座または信用口座を入力するように要求する。ステップ347において、コンピュータはチャリティの形態での受贈者またはクレジット機構が、システムによって許容された組織またはチャリティのリストにあるか否かを判定する。判定がノーならば、コンピュータは、ステップ348において、消費者が調査が終了するまでの間受取人またはクレジット組織用にセットアップされる仮勘定を有することを希望す

ーニンとに、ようではないてイエトア」は間に対してイエスの場合には、コンピューテンプは、100mmのとは、ステップ348の質問へのできない。これをいてくれをいストップ348の質問への答えがいーで、100mmを表もはは、コンピュータCCはステップ347に処理を戻す。

なうぐろ。るを来要されたな無稀、(気に)の1000でででである。そうである。そうで要されたな無様、(気に)の1000でででいまる。そのは最終の動伝が立むには、処理はステップ360に進み、処理していているのは最終のでない場合には、処理はステップ360に戻る。イエスの場合には、コンピュータではは、100%でででない場合には、コンピュータでははステップ374に進み、ここでパーモンマーでの場合には、コンピュータではは大いで残りのパーセンテージを消費者の個人のテフォルト勘定に入れ、消費者において残りのパーセンテージを消費者の個人のテフォルト勘定に入れ、消費者においてはいて残りのパーセンテージを消費者の個人のテンド・ファは処理を選択し割り無りを変えるように要求する。ストッテントのよりに対するを変えるように要求する。ストッテントのよりに対するである。ストッテントのよりに対している。ストッテントのよりに対している。ストッテントのよりに対している。ストッテントのよりに対しているには、ストットのよりに対している。ストットのよりに対しているには、ストットのよりに対している。ストットでは必要を表していることによりに対している。ストットには、不可には、ストットには、不可には、ストットには、不可によりには、ストットでは、ストットには、ストットには、ストットには、ストットには、ストットには、ストットには、ストットには、ストットには、ストットには、ストットには、ストットには、ストットには、ストットには、ストットには、ストットには、ストットで

。るきずれりこすま

いくつかの例においては、現金の総額が商品価格より低く、小売店または顧客が取引の中止を希望することがある。この場合はステップ117においてキャッシュレジスタCRxが取引中断を希望するか否かを質問する。この答えがイエスの場合には、処理はステップ104から再スターとしなければならない。

本発明は、店員がキャッシュレジスタに全ての商品の値段を入力し、キャッシュレジスタがその値段の総計を算出するような現在の状況とは対照的である。消費者は購入価格の合計と等しい金額またはそれより多い金額を申し出、店員がその金額を入力する。するとキャッシュレジスタが現金の金額から商品価格を差し引く計算をする。

本発明によれば、やはり店員はキャッシュレジスタに全ての商品の価

格を入力し、キャッシュレジスタがその合計金額を算出する。消費者はやはり購入価格と等しいかそれ以上の現金を払い、店員がその金額を入力する。そしてキャッシュレジスタが現金の金額から商品総額価格を差し引く計算をする。しかし、次に消費者はバーコードまたは磁気ストライプを備えた寄付者カードナンバーを入力する。次いでレジスタがリモートの処理ユニットに接続し、この処理ユニットで消費者が前もって入力しておいた予めプログラミングされた命令に従って釣銭が割り振られる。消費者はその時点で行われた経済的取引の記録と共に全ての寄付の取引の記録のプリントアウトを受け取る。

必要ならば、消費者は、提出された現金と商品価格との間の差の一部分のみを 寄付するように選択をすることもできる。この場合、消費者は寄付する金額を入 力し、適当な現金の釣銭を受け取る。

中央プロセッサにリスティングする前に、本発明は、各チャリティをその課税 控除状態、運営、管理、訴訟及び他の関連する法律及び財務情報を調べて的確で あるかどうかチェックする。チャリティは、これらの事実を証明しなければなら ない。報告された情報が要求を満たすものであれば、チャリティは的確なもので ある。コンピュータは、定期的にこの的確性に関する事実をチェックし更新する 。中央プロセッサは的確なチャリティを処理を継続しつつ維持する。

レジスタは寄付者に、税金上の目的及びチャリティがお金を受け取ったことの

証明のために各寄付者の取引のプリントされたレシートを供給する。レシートには、その寄付者のシリアルナンバー、寄付金額、日付、寄付金総額が記載されており、またチャリティが全体として受け取った特定のキャンペーンまたはプロジェクトの現在の財務状態も記載されている。

本発明の一実施例は他の報酬を寄付者に供給する。例えば、国連児童

基金への寄付に応じて端末が例えば"イッツアスモールワールド (It's a small world)"のような音楽を演奏しうる。別の形態として、寄付者が、その最後の10セントの寄付によってこのチャリティの寄付金の1単位の100ドルに達した旨のメッセージを受取り、特別なディスカウントクーポンを提供するようにすることもできる。他の例として、寄付者が、その寄付者の寄付がスポンサーによるボーナス寄付に一致している旨のメッセージを受け取るようにすることもできる。

本発明は、寄付者、スポンサー、慈善団体、内国歳入庁(RIS)、及び最終受取人を含む寄付のサイクルの関係者全員に利益がもたらされるように、慈善的な寄付を管理し、実現し、かつ調整する。これにより、中央処理ステーションに接続されたリモートな受取ステーション、あるいは送付ステーションが、1ドル単位に満たない1セントから寄付を受け付けることが可能となる。寄付の金額とは無関係に、指定されたチャリティが寄付された資金を受け取ったことを、全ての関係者に効果的に保証する。従って、本発明は各寄付の信用性をサポートするものである。また、本発明は、寄付者に対して、そのチャリティや貯蓄口座への振り込みに関する無制限のアクセスを可能にさせ、資金の使途、及び基金が受け取った金額の総計に関連するフィードバックを得られる。

本発明は、効果的に単なる数セントを、短期間の集金でチャリティへの寄付するだけの価値のある金額である数ドルに実質的に達するようレバレッジをきかせることができる。本発明は日常生活の中で全ての個人が慈善の施しや蓄えを行うことに対して報いられるようにし、それを奨励するものである。

ネットワークを用いるオープン型消費者購入システムを管理する改善された方 法及びシステムに関する。このオープン型消費者購入システムは、インテリジェ ントカードを利用する消費者、オープン型購入クレジ

ットの受取及び発行を行う中立な小売商、からなり、中立な小売商は選択的なクリアリングハウス機能を提供し、かつネットワークオープン型購入クレジットを中央クリアリングハウスに伝送する。中央クリアリングハウスは1つの購入クレジットのプールを管理するのみであり、消費者に購入クレジットを販売したり消費者の口座の管理をすることはしない。様々な中立な小売商から、前もってオープン型購入クレジットを消費者が購入できることより、消費者は貯金が簡便に行えるようになり、また様々な小売商のもとでクレジットを利用できるようになるという融通がきくようになる。

第7. 1図において、"オープン型"ネットワークは、3つのレベルの購入システムを実現している。このシステムは、レベル1CP(消費者/支払人)、レベル2MP(多数の中立な小売商の支払先)を含み、レベル2MPは、2Aにおいてインテリジェントカードを初期化し、2Bにおいて、インテリジェントカード(IC)上に書き込まれた電子的な購入クレジットの形態で購入クレジットを販売する。EEPROMのプログラミング能力を備えた販売端末のあるMPでは、IC上に購入クレジットの書き込みを行う。レベル2Cにおいて、MPはCPに販売された商品またはサービスの対価として電子的購入クレジットを減らす。MPの端末はそれらのPOS端末におけるEEPROMソフトウェア処理能力を利用してICの残高を更新する。レベル2Cにおいて、MPのPOS端末は、1日の取引でメモリに格納された電子購入クレジットの借方と貸方の差のネット残高を計算し、そのネット残高をレベル3、即ち中央クリアリングハウス(CC1)にリポートする。CC1は1つの購入クレジットのプールを管理し、資金を受取りその資金を中立なMPの端末のネット値のそれぞれのリポートに応じてMPに分配する。

第7.2図において、本発明を実現するシステムは、中央プロセッサ

CPU及び巨大なデータストレージDSを備えたクリアリングハウス中央コンピュータ (CC1)を含む。電話線、衛星、またはケーブルを含み得る通信システ

ムCSはCC1と小売り商店、スーパーマーケット、ガソリンスタンド、デパート、自動販売機、高速道路料金所、病院、公衆電話等の中央コンピュータから遠隔地にある、RTxリモート端末と称されるPOS端末、パソコン、電子キャッシュレジスタ(ECRx)の多数のICRxリーダとを結合する($x=1, \ldots$ M, ... N)。本明細書全体を通して、xは符号の文字の後に付されたとき1, ... M, ... Nを表す。

RTxは各キーパッドKPxに、接続されており、他の構成要素と共に、CC 1に接続されたリモートな端末を構成する。

ECR x の実施例に置けるRT x は、現金取引、クレジットカードまたは小切手による購入を示すディスプレイを備えている。このディスプレイは、自動的に問題の数字を示すように動作する。キーパッドKP x を備えたカードリーダICR x により、CPまたは店員が振り込まれる、または引き落とされる資金の金額を直接入力することが可能となる。キーパッドKP x により、CPがこの取引の振り込みの割り振りを、この取引に限ってまたは継続的に変化させることが可能となる。また、キーパッドKP x により、CPが振り込まれるまたは引き落とされる金額を減らして、CPが釣銭を受け取れるようにすることも可能になる。RT x またはECR x は、振込額または引き落とし額のネット金額を通信システムCSを介して直接CC1に報告する。CC1は知ることが必要になる度に目的の団体に周期的に報告をプリントアウトする。

本発明によれば、店舗、スーパー、ガソリンスタンド、デパートにいる消費者は、一般的なICを購入し、中立な小売商に預金をする。MPのECRは、ICRを用いて、ICにネットワークに預けられた購入ク

レジットの金額を書き込む。MCが受け取る実際の資金は、その日のネットワークの受け取ったネット金額がRTxにより求められた後、CC1にフォワーディングされる。

消費者がICに電子的に購入クレジットを書き込んだ後、yはICを用いて書き込まれた金額を減らす形で購入のための支払を行う。これは、CPがICをECRに接続されたICRに挿入し、ECRが電子購入クレジットを支払のために

立ち上げて、新規な残高を反映したICへの再書き込みを行うことによって達成される。

本発明によるICカードは第7.3回に示されている。本発明の他の使用方法として、IC技術を車のフロントガラスまたは車の窓に一体に組み込んで、本発明を様々な環境のもと、例えばドライブスルーウィンドウ、料金所等において使用することが可能にすることもできる。

第7.4図のステップ7100において、端末は稼働されスクロールされる。 ステップ7102において、ICは端末に挿入され、端末がこのカードが有効 カードか否かを質問する。

その答えがノーである場合には、ステップ7104において、カードは初期化され、ステップ7106に進む。

この答えがイエスである場合には、ステップ7106において、店員が振り込まれる資金の金額をICに入力し、IC内のコンピュータチップが、購入クレジット共にカードの残高を更新する。

ステップ7108において、リモートな端末にはICに支払うべき処理手数料があるか否かを質問する。

この質問の答えがノーである場合には、ステップ7112において、ICの残高がプログラムされたように残り、端末がメモリに振り込まれた金額を記録し、残高を計算する。

この答えがイエスである場合には、ステップ7110において、RTはIC上で処理手数料を残高から差し引き、ステップ7112に進む。

ステップ7114において、預け入れ取引はプリントアウトされディスプレイ される。

ステップ7116において、システムに受け入れられた資金の総額及び控除された手数料が端末のメモリに記録され発行された購入クレジットのネット残高と 支払われた手数料が更新される。

ステップ7118において、処理を終了し、コンピュータがステップ7100 に戻る。

。るれるパーロセスれる働寮制末點、ブいむコ0027℃~モスの図3.7歳 多鼘絲の計画人鞠きゃるれけ北支コ共北支が長直由、ブいむコ2027℃~モス

人力する。 スカップ7204において、支払人は支払った分を差し引いてもらうべく1C

。も出る 会十のも立るも一がも全額金払支払を加るでで、フィンは、100と「ででそれ なよるののののでは、こととユータが支払金額をかがでする。

たえ谷のも0277 でモス。るも短勤をみ否かるあれ高軽イベジンク人類干雷な 。七国コ0027ででモスを野型は末齢、おコ合製るもか一し

醸金な郵正もITAブルもコ027℃でそス、わコ合製るあずスエトたX客のこ →

を差し引き、ICはその上に新規な残高を反映させる。 ステップ7210においてICから差し引かれた購入カレジットの終額が、端 末のメモリに記録され、支払先に支払われるペきカレジットのネット残高が更新

°७५%

。6.行多陽的のイーで4.20五ト4てストでお末齢、ブいまコ2127℃でそん

コのの27℃でそれを野域お末端、JT終制長頭、ブいむコト127℃でそれ

でする。 本談、きょうであざみ合命も化1つつ、プいむコ0087℃でで不の図る。7葉 構みれま込き書コ末識、よ高数計発のイベジリセ人人構みれま込き書コ土×つ1ね でベモスおおまる117℃でモス、含動イベ糸の茎のよ高野は支のイベジリセ人 素敵れよコよこるを素敵含高野みれるれたゴムモスシコ的発量プいむコ0127 イベネれな真信、おコスセハヤンリアリセ央中るもを値割でをパンソ、れるも

値のみが伝送される。 11ペーエコンビ央中るあるようである3 にあるコンピュータは 11ペーエコンに央中るある 3 にある 3 にあるログマータは

、各支社先の端末のネット値の報告をメモリに入力する。 ステップ7402において、CCIでは、IC×により多くの購入カレジット ステップ7402において、CCIでは、IC×により多くの購入カレジット を発行し、IC×から受け取った端末が資金を発行された購入カレジットの支払

トレてCCIに伝送する。 ステップ7404においてCCIでは、IC×からより多くの購入カレジット を受け取り、ICxを発行した端末が、商品またはサービスの売り上げに対する 支払としてCC1から資金を受け取る。

ステップ7406において、CC1はその日の最終残高を記録し、報告をプリントアウトする。

第7.8図のステップ7500において、ICはPCに挿入され、ICに記録された処理結果が分析され、PCにおいて利用されたソフトウェア毎にプリントアウトされる。

本発明は、最小限の数のコンピュータの勘定エントリーと共に機能する消費者 及び中立な小売商のためのオープン型ネットワークを提供し、かつ消費者である 支払人及び中立な小売商である支払先のプライバシーは十分守れる形態を提供す るものである。消費者は彼らの無名性を維持することができる。小売商は、中央 クリアリングハウスには全ての売り

上げデータをリポートする代わりに単にネットの数字のみをリポートすることから店独自の売り上げ情報の管理を維持することができる。

第8.1A図~第8.10E図は、本発明のいくつかの実施例を示す。以下その実施例について説明する。

(1.)第8.1A図において、"オープン型"POSネットワークは、4つのレベルの支払/貯蓄システムを実現している。このシステムはレベル1SP(多数の寄付者/支払人)からなり、SPはレベル2のMC(多数の小売商/集金人)に過剰支払額または貯蓄過剰資金の金額を申し出、MCはレベル3CCC(1つの管理されたクリアリングハウスの中央コンピュータ)に、電子的に伝送されるデータ及び資金をコンピュータに入力し、CCCはそのデータ及び資金をレベル4(多数のプロバイダの口座)に伝送し、最終的な製品またはサービスの購入が行われる。

第8.1A図において、過剰資金は、MCにより販売カウンタ(POS)で作り出され、MCは、寄付者/支払人(SP)の支払取引を"フロントエンド"処理し、商品またはサービスの購入価格と申し出た支払金額との差である過剰金額を求める。

過剰資金の金額が、MCの電子キャッシュレジスタ(ECR)により求められた後、SPは取引カードを用いるか、勘定ナンバーをMCに与えることにより、クリアリングハウスの中央コンピュータ(CCC)に送金する。次いでMCはカードを入れるか、口座番号をECRまたは為替取引用リモート端末を用いて口座番号を入力し、時間、端末の位置、入力された資金の金額、及び使用された口座番号を記録する。次いで、端末またはキャッシュレジスタは振り込み取引のレシートをプリントアウトし、MCはカード及びレシートをSPに戻す。

個人の取引をMCリモート端末へ振り込むのは、"オフライン"モー

ドでも、"オンライン"モードでも両者の組合せのモードでも行うことができる。特定の期間または金額、例えば日、週、50ドルの取引が終了した時点で、M C端末に記憶された全オフライン取引ファイルは、バッチ処理により"オンライン"でCCC(クリアリングハウスの中央コンピュータ)に送られる。オンラインモードでの個人の振り込み取引を処理するのは、システムがクレジットカードやデビットカードの処理のようにオンラインでの確認を必要としないことにより可能となっている。

各端末の位置は同じ報告手続を取り、CCCはシステムに入力された全ての取引を端末の位置とは無関係に記録している。CCCに伝送されたファイルは口座、振込金額、日付、及び振り込みを受け付けた端末を識別することにより各振り込み取引の詳細を含んでいる。実際のシステムへの現金の転送は、MCがSPからEFTの銀行に振り込んだときに開始され、クリアリングハウスの銀行の口座に転送されてCCCの所で、移送資金EFTが小売商の端末から取引記録を受け取る度に各リストされたPC(プロバイダ口座)に資金を転送することによって終了する。1つの口座から次の口座への現金の移送は、通常のACH(自動クリアリングハウス)またはEDI(電子データ交換)を介して銀行の情報の転送により達成される。

事実上、このシステムにより各SPが国境を越えて、互いに無関係な団体により運営されている端末への送金が可能となり、1回の取引にたった1セントでも振り込みが可能となり、かつ24時間振り込みができるようになる。

.

ECR端末を運営するMCは振り込みの時点では消費者のプロバイダの選択や、消費者のプロバイダへの資金の配分に関しては中立であり自動的である。このシステムに限っていえば、SPは様々な支払先との取引時に生成される過剰な支払の振り込みをすることが可能である。お金

は"オープン型の"ネットワークに振り込まれ、ネットワークはそのお金をプールして次いでSPによって選択されたPAへ一度分割された資金を転送する。このシステムを従来技術の既存のシステムと比較すると、ネットワークから振り込まれた資金を受け取るPAは振り込みの元の集金人である必要もない。従って、我々は様々な集金人及びプロバイダを混合し整合することが可能な"オープン型の"システムを得ることができたわけである。

このシステムのもとでは、1つの期間が集金またはプロバイダの役割の双方を果たすことが可能であるが、ネットワークサイクルに他の自治権のある点では事情が異なる。例えば、シアーズストアが寄付者である消費者をシアーズストアの勘定の会員にさせて、消費者が過剰な釣銭を小売商/集金人端末に振り込む際にシアーズストア発行の磁気ストライプカードを使用させて彼らを識別することができる。これにより、シアーズストアはネットワーク上での独立プロバイダとしての役割を果たすことになるのである。このカードをファーストフードレストランやコンビニエンスストアや他のデパート等で過剰資金の振り込みに使用することも可能である。また、SPはシアーズストアのどこの店でもネットワークに転送される過剰は資金の振り込みをシアーズストアの端末において行うことができる。このような状況のもとでは、シアーズストアはネットワーク内の会員MCとしての役割を果たしており、ネットワークの末端のPAとして、また他のMCと同じ手続を行う。

第8.1B図及び第8.1C図において、クリアリングハウス管理型システム (CMS) は、レベル1から始まり、寄付者/支払人が、過剰な支払をレベル2 の小売商/集金人に申し出る。小売商/集金人は、過剰な支払額を電子キャッシュレジスタ/リモート端末に入力し、端末が取引毎にオンラインで、または他の振り込みと共にバッチフォーマット

で通信システムにより資金及びデータをレベル3のクリアリングハウス中央コンピュータに転送する。レベル3は資金を以前にレベル1SPによって開設されていた口座にレベルによって提供されるサービスにより資金を割り当てる。この資金は、予め選択された閾値に達したとき、EDI(電子データインタフェース)によりレベル1のSPで選択されたレベル4のプロバイダ口座にフォワーディングされる。

クリアリングハウス管理型システム(CMS)は、SPを口座に登録し、口座管理者の役割を果たす、システムの中央コンピュータによりより重要な役割を提供するネットワークを有している。この仕組みのもとでは、ネットワークはシステムの全体の動作を制御し、取引カード(バーコード、磁気ストライプ及び/または"スマート"カードまたは装置)を発行し、システムの中央コンピュータを稼働させ、オンライン及びオフラインの双方でPOS端末と中央コンピュータとの間の通信を確保し、振り込まれるSP資金に対する会計上の責任を果たし、勘定の記録を維持し、SPによって選択された団体への全ての外部的な支払を行い、POS購入時に、MCに対する支払のクレジットを受け付ける目的でSPが自分の口座にアクセスできることを可能にしている。CMSのもとでは、口座管理者としての役目を果たすネットワークに加えて、システムは銀行、クレジットカード組織、及び小売商/集金人を指定して、追加的な超信用責任を確保する。

第8.1D図及び第8.1E図において、プロバイダ管理型システム(PMS)は、レベル1の寄付者/支払人から始まり、寄付者/支払人はレベル2の小売商/集金人に過剰な支払を申し出る。小売商/集金人は過剰な支払の金額を電子キャッシュレジスタ/リモート端末に入力し、端末は好ましくは通信システムを介して資金及びデータを他の振り込みと共にバッチフォーマットでレベル3のクリアリングハウス中央コンピ

ュータに伝送する。レベル3は、取引をプロバイダ勘定毎に区別する。データ及び資金は、予め選択された閾値に達したとき、EDI(電子データインタフェース)によりフォワーディングされ勘定管理及び最終分配を行うレベル4のプロバイダに伝送される。レベル1のSPは初めに登録することによりネットワークに

参加し、レベル4のプロバイダと取り引きするようになる。

プロバイダ管理型システム(PMS)は、"オープン型"システムである。このシステムは、SPがPAによって管理される勘定に直接属し、PAによって発行された磁気ストライプカードを受取り、POSのある位置での彼らの過剰な釣銭の振り込みや、MCにより中立ネットワーククリアリングハウス(CCC)によって伝送されるようなネットワークを構成する。PAMSのもとでは、CCCは取引データ及び資金を受け取って処理し、カードIDに従ってPAにもフォワーディングする。PAはSPの命令の毎に勘定を管理する。

PMSシナリオにおいては、小売商/クリアリングハウスの双方が口座の開設及び資金の最終分配のSPの選択に関して受動的である。ここで、受取人及びクリアリングハウスの双方は振り込みを受け取り、現金及び取引記録を最終PAに伝送するのみである。

また、PMSの実施例のもとでは、ひとたび資金が銀行、保険会社、証券会社、マーチャンダイザ、旅行代理店、慈善組織等のPAによって受け取られると、SPは積立金をサービス及び/または製品にどのように使用するかを決定する。

第8.1 F図において、クリアリングハウス管理型システムまたはプロバイダ管理型システムの双方において、データ伝送は専用ネットワークを介してレベル2のMCからレベル3に送られる。レベル3によって処理された後、選択されたデータは専用ネットワークを介してレベル4

に送られる。資金の伝送の側では、レベル1は資金をレベル2の小売店に振り込む。レベル2は資金をMCの銀行口座に振り込み。EDIにより資金はレベル3の銀行口座に転送され、ここから最終EDIを介してレベル4の銀行口座に伝送される。

第8.2図において、POSを実現した本発明のシステムは、中央プロセッサ CPU及び巨大なデータストレージDSを備えたクリアリングハウス中央コンピ ユータ (CCC)を含む。電話線、衛星、またはケーブルを含む通信システムC Sは、CCCと小売店、スーパー、ガソリンスタンド、デパート等の中央コンピ ユータからリモートな位置にあるリテール小売店にある多数の電子キャッシュレ ジスタECRxとを結合する($x=1,\ldots,M,\ldots,N$)。この明細書全体を通して、xは符号の文字の後ろに付されたとき、 $1,\ldots,M,\ldots,N$ に等しい。

ECRxキャッシュレジスタは、それぞれのキーパッドKPx及びカードリーダCDxに接続されている。他の構成要素と共に、このキャッシュレジスタは様々な中央コンピュータに接続されたリモート端末RTを構成する。

本発明の実施例であるCMSにおいて、勘定はCCCにおいて管理される。お金はECRxのところで集金され、様々な慈善団体及び銀行、デビットカード発行者、クレジットカード発行者等の他の機関の口座にある消費者のロッジャーに当てて振り込まれる。データストレージDSはチャリティの口座CA及び銀行等の他の口座OAであって、各消費者のロッジャーと取引を持つ口座に対する個別のデータを含んでいる。

本発明のPMSの実施例においては、CCCがクリアリングハウスとしての役目を果たすと共に、全てのデータ及び資金を各PAに転送するという勘定管理及び最終資金分配を行っている。

CCC通信システムCSはチャリティコンピュータCH y 及び他のコ

ンピュータOC z とを接続する(y=1...k, z=1...j)。OC z の例としては、銀行コンピュータ、マーチャンダイザコンピュータ、デビットアカウントホルダ、クレジットカード発行者等がある。これらのチャリティ及び他の組織は、電子キャッシュレジスタECRxの所で集金された寄付金及び振り込みを受け取る最終的な受取手である。CCCはまた、顧客のロッジャーと取引のある割当先のない資金を保持するデフォルト勘定DAを有する。

ECRxは、現金取引、クレジットカード、または小切手による購入を示す取引ディスプレイを有している。このディスプレイは自動的に問題の数字を示すように動作する。キーパッドKPxを備えたカードリーダCDxにより、SPまたは店員が振り込みを直接入力することが可能となる。キーパッドKPxにより、SPがこの取引に限ってまたはその後継続的に割り振りを変えることも可能となる。キーパッドKPxにより、SPが振り込み金額を減らし、現金の釣銭を受け

取れるようにすることも可能となる。端末RTxまたはECRxは、振り込みを、通信システムCSを介して直接CCCに報告する。CCCは知ることが必要になる度に目的の団体へ定例的な報告をプリントアウトする。

本発明によれば、小売店、スーパー、ガソリンスタンド、デパート等にいる消費者は、所望の商品を選択して、それを店員の所に持っていく。店員はレジスタのキーボードまたはバーコードリーダによりECRxに全ての商品の価格を入力し、レジスタはその価格を合計する。消費者は店員に価格合計に丁度等しい額またはそれより多い金額の現金を手渡す。そして、店員は現金及び商品価格をキャッシュレジスタに入力する。ECRは現金の総額から商品価格を差し引く。

消費者が店員に商品価格に丁度等しい額の現金を手渡した場合には、問題はない。しかし、店員に渡した金額が商品価格より多い場合には、

消費者は所望に応じて、その差額を釣銭として受け取るか、または釣銭の全部または一部を寄付または振り込みするかを選択する。寄付または振り込みをする場合には、消費者はキーパッドKPxにカードナンバーを入力するか、またはカードリーダCDxにカード自体を差し込む。カードリーダはカード上のバーコードまたは磁気ストライプからナンバーを読み出す。消費者は釣銭の総額のうちいくらをCCCにある様々な所定の口座に振り込むべきかをキーパッドに入力することもできる。レジスタECRxは、キーボードに入力されたナンバー、またはカードリーダCDxを介して入力されたナンバーを読み出す。

SPがネットワークに資金を直接振り込むことを希望する場合(商品を購入したり過剰資金を申し出たりするのでなく)には、必要なことは、ECRxに振り込まれる金額を入力し、資金がCCCに転送されることである。

本発明による取引カードDC値は、第8.3図に示されており、寄付者のナンバーを書き込んだ磁気ストライプMSを備えている。第8.3図のカードDCには、バーコードBCの形態でナンバーが書き込まれている。本発明の別の実施例では、カードはスマートカードであり得る。また、バーコードの使用に関して、バーコードはキーチェイン装置の設計において、一体に組み込まれるか、または車のフロントガラスまたは窓ガラスに表示されて、様々な条件、例えばドライブ

スルーウィンドウや料金所等でアクセスされ得るようにすることも可能である。 データを受け取った後、ECRはCCCにアクセスする。CCCは、釣銭また は釣銭の一部分、またはSPにより提供された直接振り込みの金額を、CC内の チャリティ口座CAまたは他の口座OAに振り分ける。様々な口座への分配は、 消費者が以前にCCCに命令を与えておいた予めプログラミングされた命令に従って行われる。各振り込みまたは寄付

に対して、SPはECRxまたはRTxからの取引のプリントされたレシートを 受け取る。

必要ならば、消費者は支払われた現金と商品価格との間の価格の一部分のみを振り込む選択をすることができる。次いで消費者は振り込まれる金額を入力し、適当な現金の釣銭を受け取る。

本発明の実施例によれば、各取引毎にコンピュータはコンピュータがチャリティコンピュータにアクセスしうる状態になるやいなや、または十分な金額がある場合に、各チャリティCHyに口座に割り振られた金額の全てを電子的に転送する。このように、寄付者は、常に寄付が有効である状態を補償されるのである。他の勘定〇Aの振り込みは、即座に送られるか、または他の機関により受け取られるだけの金額に蓄積されるまで保持され得る。

CMSの実施例の動作の例は、第8.4A図及び第8.4B図の流れ図に示されている。この流れ図は、CMSの実施例のオンラインバージョンを図解したものである。しかし、CMSはオフラインモードでも動作可能であり、この場合はレベル2のMCによって処理される取引が、処理の後メモリに格納されて、バッチ形態でレベル3のCCCに周期的に転送される。第8.4A図及び第8.4B図において、消費者は、バーコードを備えた商品を購入することが仮定されている。しかし、本発明は、サービス、レンタル、その他の商品価値のあるものを購入する際にも適用可能である。

第8.4A図のステップ8104において、店員は様々な商品の価格を、キーボード(図示せず)またはバーコードリーダBCRxを用いてキャッシュレジスタECRに入力する。ステップ8107において、キャッシュレジスタは商品価

格の総額を計算する。次いで顧客は、商品価格に一致するかまたはそれ以上の現金を店員に手渡す。この例では、現

金を用いる場合について述べているが、本発明は小切手、クレジットカードまたはデビットカードによる支払の場合にも適用可能である。即ち、顧客が本発明に従い寄付または振り込みを行うために商品価格を超える金額を当座預金口座、クレジットカードまたはデビットカードで支払うことを希望することが可能なのである。本明細書において、現金という言葉は小切手、クレジットカードまたはデビットカードによる支払も包含するものとして用いられる。

ステップ8110において、店員は現金支払いの金額をECR×に入力する。 通常の環境のもとでは、現金支払いは商品を購入せずシステムに現金を振り込む のでなければ、商品価格の合計以上の金額を支払う。しかし、本発明により、S Pは、CCCに記録された口座の1つの信用残高からお金を引き出すことから可 能となる。このような形態でない場合には、同じことがクレジットカードやデビ ットカード販売の場合に起こり得る。従って、ある状況においては、現金の総額 が、商品価格の合計より少なくなる場合があり得る。ステップ8114において 、キャッシュレジスタは現金の総額が商品価格の合計を越えているか否かを判定 する。

この判定の答えがイエスである場合には、現金は商品価格を越えており、ECRxは、ステップ8117において現金総額から商品価格を差し引くことにより 釣銭の総額を計算する。この判定の答えがノーである場合には、現金は商品価格 を超えておらず、レジスタはステップ8120において更に上乗せすべき金額を 計算する。ステップ8124において、キャッシュレジスタECRxは、顧客が ネットワークカードを有しておりその使用を希望しているか否かを質問する。店 員または顧客はキーボードにより、またはカードをカードリーダCDxに差し込 むことによってこれに応答する。

顧客がステップ8124の質問に対してネットワークカードを有していないか、その使用を希望しない場合には、キャッシュレジスタECRxはステップ81

27及びステップ8130において取引を印刷し、店員に釣銭を手渡すか上乗せ 金額を集金するように促す。顧客が必要な現金を出さない場合には、店員は取引 を中止するか、そうでなければ取引内容を訂正しなければならない。

顧客がネットワークカードの使用を希望している場合には、店員はその情報をレジスタキーボードに入力するかまたは顧客が自らカードリーダCDxにカードを差し込む。ステップ8134において、ECRxはネットワークカードの読み出しを行う。ステップ8137において、ECRxはカードが有効であるか否かを判定する。有効でない場合には、レジスタECRxは処理をステップ8127に戻す。

カードが有効である場合には、ECRは再びステップ8140において支払われた現金が商品価格の合計を越えているか否かを質問する。越えていない場合には、ステップ8144において、ECRがキャッシュレジスタECRのディスプレイDSに、キャッシュレジスタがSPのカードホルダーの口座の1つから不足した金額を引き出すべきか否か質問するようにさせる。それに対する応答がノーであるなら、処理はステップ8127に戻る。

ステップ8144の質問に対する答えがイエスである場合には、コンピュータ CCCはステップ8145において、顧客に個人ID(PIN)ナンバーを入力 するように要求する。ステップ8146において、CCCは、PINナンバーが カードナンバーと一致しているか否かを判定する。一致していない場合には、コ ンピュータは処理をステップ8127に戻す。一致している場合には、コンピュ ータはカードが支払われるべき金額をカバーするだけの十分な残高を有している か否かを判定する。

残高が足りない場合には、処理は再びステップ8127に戻る。残高が足りている場合には、ステップ8150において、コンピュータはカード口座からお金を引き出し、予めプログラムされた期間またはスポンサーSPxの口座に振り込む。ステップ8150において、キャッシュレジスタECRxは取引のプリントアウトも行う。

ステップ8140に対する答え、即ち商品価格より現金価格が大きいか否かと

いう質問に対する答えがイエスである場合には、ステップ8154においてECRが、顧客が支払われるべき釣銭のいくらかをそのまま受け取ることを希望しているか否かを質問するメッセージを表示する。この質問に対する答えがイエスである場合には、ECRは顧客に釣銭としてもらうべき金額または振り込むべき金額がいくらかをキーパッドKPxに入力するように促す。ステップ8157において、キャッシュレジスタECRは、店員に適当な金額の釣銭を手渡すように指示し、ネット振込金額を表示する。

ここで処理は第8.4B図のAに進む。ステップ154の質問に対する答えが ノーである場合にも、処理は第8.4B図のAに進む。

第8. 4 B図のA、ステップ8204において、CCCは、記録を検索して特定のネットワークカードについて予めプログラミングされた支払金額を見つけだす。この支払金額は第8. 6 図に示すように入力される。第8. 4 B図のステップ8207において、CCCは優先順位または金額に従って予めプログラムされた比率で支払金額の割り振りを開始する。ステップ8210~ステップ8227において、様々なチャリティ、銀行、デビットカード、及び商品券の口座の中の選択された口座にそれは入れられる。通常、振り込まれた後残るお金は存在しない。しかし、このような残りの金額が存在する場合がある。従って、ステップ8230において、CCCは残った金額が有るか否かを質問する。この質

問に対する答えがイエスである場合には、ステップ8234で、その金額がSPによって以前に選択されていたデフォルト勘定に振り込まれる。ステップ8237において、CCCはコンピュータCHy及びOCzにおける勘定及びそれ自身のデータバンクにおける勘定の双方を更新する。コンピュータCHy及びOCzは取引の内容を確認する。

ステップ8230に対する答えがノーである場合には、残った金額が存在し、 処理はステップ8237に直接進む。ステップ8240において、ECRxは振 り込まれた総額、各口座への入金額、商品価格、及び釣銭額等をプリントアウト する。

CCC及びECRxは、次いでステップ8244において顧客にCCC内の様

々な勘定のプログラミングを変化させることを希望しているか否かを質問する。これに対する答えがイエスである場合には、カードリーダCDxまたはCCCは振り分け及びステップ8247の残高を含む金額を表示し、消費者はステップ8250において所望の変更を入力し、そしてCCCまたはカードリーダがステップ8254において変更を行う。これによりステップ8257において取引が終了する。ステップ8244の答えがノーである場合には、処理は直接ステップ8257に進む。

本発明の一実施例においては、消費者はステップ8244~8254を異なる時間に、異なるカードリーダCDx及びキーパッドKPxで行う。これによって、店員が別の顧客を接客している間にその消費者がこれらの機械を使用することが防止されている。実際、店舗にはこの目的専用の個別の端末RTxが備えられ得る。

CCCでリストする前に、本発明では各チャリティに対してその税金控除の事情、運営、管理活動、訴訟、及び他の関連する法律的及び財務的情報を調査して適格であるかをチェックする。チャリティはこれらの

条件を証明しなければならない。報告された情報が要求を満たすものであるならば、チャリティは適格なものである。CCCは定例的に適格条件のチェック及び更新を行う。CCCは現在進行形で適格なチャリティを維持する。

レジスタはSPに税金関係の目的及びチャリティがお金を受け取ったことの確認のために各寄付の印刷されたレシートを渡す。オンラインモードでは、このレシートは、日付、店舗の場所、シリアルナンバー、寄付金額、チャリティ全体により受け取られた特定のキャンペーンまたはプロジェクトの現在の財務的状況を表示しうる。

本発明の一実施例は、寄付者に対して他の報酬を提供する。例えば、国連児童基金への寄付に応じて端末が例えば"イッツアスモールワールド (It's a small world)"のような音楽を演奏しうる。別の形態として、寄付者がその最後の10セントの寄付によってこのチャリティの寄付金の1単位の100ドルに達した旨のメッセージを受け取り、特別なディスカウントクーポンを提供するようにす

ることもできる。他の例として、寄付者が、この寄付者の寄付がスポンサーによるボーナス寄付に一致している旨のメッセージを受け取るようにすることもできる。

本発明は、寄付者、スポンサー、慈善団体、内国歳入庁(RIS)、及び最終受取人を含む寄付のサイクルの関係者全員に利益がもたらされるように、慈善的な寄付を管理し、実現し、かつ調整する。これにより、中央処理ステーションに接続されたリモートな受け取りステーションあるいは送付ステーションが1ドル単位に満たない1セントから寄付を受け付けることが可能となる。寄付の金額とは無関係に、指定されたチャリティ寄付された資金を受け取ったことを、全ての関係者に効果的に補償する。従って、本発明は各寄付の信用性をサポートするものである。また、本発明は、寄付者に対して、そのチャリティや貯蓄口座への振り

込みに関する無制限のアクセスを可能にさせ、資金の使途、及び基金が受け取った金額の総計に関連するフィードバックを得られる。

本発明は、効果的に、単なる数セントを、短期間の集金でチャリティへの寄付するだけの価値のある金額である数ドルに実質的に達するようレバレッジを効かせることができる。本発明は日常生活の中で全ての個人が慈善への施しや蓄えを行うことに対して報いられるようにし、それを奨励するものである。

PMSの実施例の動作の一例を、第8.5A図及び第8.5B図の流れ図に示す。PMSの実施例においては、口座の開設及び閉鎖は、PA中央コンピュータにより行われる。この流れ図は、PMSの実施例のオフラインバージョンを図解したものであり、ここでは取引がレベル2のMCで処理され、メモリに格納されて、バッチフォーマットでレベル3のCCCに周期的に転送される。レベル3は、レベル4の勘定の始まりに従ってソートし、その取引をレベル4にフォワーディングする。しかし、PMSはオンラインモードでも動作することができ、取引はスマートカードによって処理されるかレベル3または4に存在する中央コンピュータでオンラインで処理される。

ここで第8.5A図及び第8.5B図を参照すると、PMSがレベル2のMC

にあるECRxを通してなされる取引の処理を行うステップ群を示す流れ図が示されている。

一番上のステップ8300において、POSカウンタにあるリモート端末は、 入力を受け入れる準備ができた状態におかれ、システムの使用方法に関する情報 のメッセージをスクローリングしている。

ステップ8302において、店員が各商品の価格をバーコードリーダまたはキーパッドによりECRxに入力する。

ステップ8304において、端末コンピュータは商品価格の総額を計

算する。

ステップ8306において、店員はたいていは現金である支払いの総額を端末 コンピュータに入力する。しかし、小切手、デビットカードまたはクレジットカ ードがSPによって手渡された場合は、過剰支払が事実上現金となり、従って振 り込みすることができることになる。

ステップ8308において、端末コンピュータは支払金額が購入価格の合計より多いか否かを質問する。

この質問に対する答えがノー及び数字が 0 である場合には、端末コンピュータはステップ 8 3 1 0 に進み、レシートをプリントアウトする。ステップ 8 3 1 2 において、取引は終了し、端末コンピュータは新たな取引のためにステップ 8 3 0 0 に戻す。

この質問に対する答えがイエスである場合には、ステップ8314において端末コンピュータがその差額を計算し、その差額を表示すると共に処理をステップ8316に進める。ステップ8316において、端末コンピュータは顧客がシステムの使用を希望しているか否かを質問する。

この質問に対する答えがノーで有れば、ステップ8318においてレシートが プリントアウトされ、ステップ8320において取引が終了し、端末コンピュー タがステップ8300に戻す。

ステップ8316の質問に対する答えがイエスである場合には、ステップ83 22において端末コンピュータが寄付者であるか否かを質問する。 この質問に対する答えがノーである場合には、ステップ8324で非寄付者が店員に一般アクセスコードを入力するように頼むことによってシステムを使用することが可能となる。これらのケースでは、よくあるのは、非寄付者が慈善目的のために寄付をする場合である。この場合ステップ8326において非寄付者は認定されたチャリティのリストから

チャリティを選び出し、店員がキーで選択を行う。ステップ8328において、 プリントアウトされたレシートは、寄付の動向を示すものである。この同じレシートは、個人用としては監査の手がかりとなるものであり、または組織向けとしては慈善団体が寄付を受け取ったことを確認する、証拠となる。ステップ833 0において、取引は終了し、端末コンピュータは処理をステップ8300に戻す。

第8.5 B図を参照すると、質問の答えがイエスである場合には、ステップ8332において寄付者または店員が寄付者のカードを端末に挿入する。端末コンピュータはカードを読み取り、自動的に釣銭のセント単位の端数の全てをPOSに振込金または寄付金として記録する。

寄付者が釣銭(コイン及び紙幣)の全てを振り込むことを希望している場合は、8332Aがコンピュータに入力される。寄付者が釣銭の特定の部分を振り込むことを希望している場合は、8332Bが特定の金額、例えば2ドル54セントの釣銭のうちの1ドル54セントのようにキーパッドに入力される。

ステップ8334において端末コンピュータは寄付者がチャリティに関するデフォルト命令をバイパスし、この取引に限って特別なチャリティを選択することを希望しているか否かを質問する。

ステップ8336において、この質問に対する答えがノーである場合には、端 末コンピュータは処理をステップ8340に進める。

ステップ8334の質問に対する答えがイエスである場合には、ステップ8338においてバイパスするチャリティの口座番号を端末コンピュータにキーパッドを通して入力させる。

ステップ8340において、寄付者は、寄付者の寄付金額を示したレシートを

受け取る。

ステップ8342において、端末コンピュータは取引をメモリに書き

込む。

ステップ8342において、取引は終了し、端末コンピュータは処理を830 0に戻す。

ステップ8340において、プログラミングされた時間ベースで、端末コンピュータはモデムによってフォワーディング処理を行い、バッチ処理された取引がレベル3のCCCのメモリに保持される。

CMSの実施例において登録を行うために、SPはレベル3CCCの口座にサインアップする。PMSの実施例において登録を行うために、SPはレベル4のPAの口座にサインアップする。

第8.6図は、CMSまたはPMSの口座に対して登録を行うステップの流れ 図である。このステップにより中央コンピュータがキーパッドKPxを通してS Pの口座を開設したり変更したりする。キーパッドKPxまたはECRx上のデ ィスプレイDSxにより、中央コンピュータが消費者にある動作を実行すること を要求することが可能となる。ある団体にコンピュータがアクセスした後、ステ ップ8404において、コンピュータは消費者がネットワークカードを有してい るか否かを質問する。ステップ8407の質問に対する答えがノーである場合は 、コンピュータは消費者に氏名または住所を入力するように要求する。ステップ 8408において、コンピュータは全ての情報が入力されたか否かを判定する。 判定の結果がノーである場合は、処理はステップ8407に戻り、必要な情報を 再び要求する。判定の結果がイエスである場合は、コンピュータは処理をステッ プ8410に進め、消費者に個人ID(PIN)ナンバーを選択するように要求 する。ステップ8414において、コンピュータはPINナンバーが可能なもの であるか否かを判定する。適切なナンバーでない場合は、処理はステップ841 0に戻り他のナンバーを要求する。判定の結果がイエスであれば、コンピュータ は処理を

ステップ8417に進め、新規なカードナンバーを割り当てる。

ステップ8404の質問に対する答えがイエスであり、消費者がカードを有している場合は、コンピュータは処理を8420に進め、顧客にカードを差し込むように要求する。ステップ8424において、コンピュータは顧客に予め選択されたPINナンバーを入力するように要求する。ステップ8427において、コンピュータは入力されたPINナンバーが予め選択されたPINナンバーと一致しているか否かを判定する。一致していなければ、処理はステップ8424に戻り正しいナンバーを入力させる。このコンピュータにより、ステップ8424とステップ8427との間の手続は3回を限度とし、そこでプログラムを中止させるようにすることができる。

PINナンバーが正しく資格があった場合には、コンピュータはステップ430において、全ての既存の口座及び特定の期間、例えば1年間の間に振り込まれた金額をリストする。消費者は任意の期間をリクエストすることができる。ステップ8434において、コンピュータは全ての口座を残高と共にリストする。ステップ3437において、コンピュータは消費者に除かれるべき口座があればそれを全てリストすることを要求する。ステップ8440において、コンピュータが消費者に除かれるべき口座を確認させる。次いでコンピュータは処理をステップ8444に進め、新規な口座をリストする。ステップ8444では、カードナンバーが新規である場合ステップ8417からのプロンプトも受け取る。

ステップ8447において、コンピュータはチャリティ、小売商、または施設の形態での口座が、システムによって受容されたチャリティまたは施設のリストにあるか否かを判定する。この判定の結果がノーであれば、コンピュータはステップ8448において、消費者に受取人または組織が未決定の調査のために仮勘定をセットアップすることを希望す

るか否かを質問する。この質問に対する答えがイエスであれば、コンピュータはステップ8449において仮勘定をセットアップし、的確な未決定の調査としてそれをリストアップする。8448の質問に対する答えがノーであれば、コンピュータは処理をステップ8447に戻す。

コンピュータがひとたび受取人または施設を適格なものとして認定したならば 、コンピュータは処理をステップ8450に進め、その口座が消費者が追加する ことを希望する最後の口座であるか否かを質問する。この質問に対する答えがノ ーであれば、処理はステップ8444に戻される。イエスであれば、コンピュー 夕は全ての従来の割り振りをステップ8454においてキャンセルし、ステップ 8457において、続けて全ての残存の口座及び新規な口座をリストし、適用可 能であれば古い割り振りも示す。ステップ8460において、コンピュータは消 費者に口座に対する新規な割り振りのパーセントを入力するように要求する。チ ェックとして、ステップ8464において、コンピュータはパーセンテージの合 計が100%を越えているか否かを確認する。これがイエスであれば、処理は入 力し直すためにステップ8460に戻される。ノーであれば、処理はステップ8 467に進み、この口座が最終口座であるか否かを確認する。ノーであれば、処 理はステップ8470に進み、消費者に次の口座にそのことを要求し、処理はス テップ8460に戻る。イエスである場合、コンピュータはステップ8474に 進み、そこでパーセンテージの台計が100%であるか否かを確認する。ノーで あれば、コンピュータは残りのパーセンテージを消費者の個人ボルト勘定に入れ 、消費者に勘定を選択し割り振りを変えるように要求することを、ステップ84 77で行う。コンピュータはステップ8480において、処理を終了しその結果 をプリントアウトする。

(2.) 所定のデータにより追加的な金額を計算する、ラウンダシス

テムと称されるものについて説明する。第8.7A図は、本発明の4つのレベルからなるラウンダシステムを示すブロック図であって、このシステムにより消費者が小切手、クレジット用紙またはデビット用紙を用いてサービスまたはものを購入し光入金額を支払いするときに過剰資金を作り出すことが可能となる。

第8. 7図において、レベル1の寄付者(SP)は小切手、クレジットカード またはデビットカードを用いて商品価格丁度の金額の支払いを行い、レベル2の 受取人に手形を振り出す。レベル2の受取人は為替の振り込みを行い、レベル3 の口座管理者(AM)(銀行またはクレジット会社)による顧客の認可承認及び 支払が行われる。本発明の規定するところでは、レベル3のAMは過剰支払を作り出すために、為替または口座への入金の額面金額に足したり引いたりの予め決められた計算も行う。ラウンダ金額と称される過剰支払の金額は、為替の額面金額に加えられ、トータルの数字が借方に記入(引き出し金または口座料金)か、または口座の残高に加えられる(預金または利息の支払い)。レベル3AMは、資金を管理し、プロバイダサービス(PS)レベル4(ミューチャルファンド、年金等)に資金を分配する。

本発明の実施例であるラウンダシステムは、釣銭のない丁度の支払から、サービスまたは物品の購入に対する支払を受けた受取人の協力若しくは受取人が知ることすらなく過剰資金を作り出すものである。このシステムは、額面金額または小切手、ATMからの引き出し、クレジット及びデビット為替のような口座への入金金額に行列式をかけることによって過剰資金を作り出す機能にその基礎をおいている。

ラウンダシステム対POSシステムは、異なる環境において、商業的購入サイクルの異なる点で発生する。取引の処理は、小切手及びクレジットドラフトが既存の残高に対して借方記入されたとき、商業取引サイ

クルの"末端"で発生する。事実上、本発明の実施例では、過剰資金の金額、例えば1ドル、2ドル14セント、5ドル1セント、10ドル、0.28セント等額面金額または記載された数字に加えるか(引き出しまたは口座手数料として)、差し引く(振り込み/支払または配当金として)残高を調節する。過剰資金に金額は次いで残高の中に表示され、周期的にプロバイダサービス、即ちミューチャルファンド、年金、商品、チャリティ等の口座に転送される。

このシステムのもとでは、SPは新規な口座を開設するか、小切手用、クレジット用、またはデビット用の既存の口座を更新し、銀行またはクレジットカード発行者に、SPが消費者の口座に対して最終的に借方記入すべく銀行またはクレジット発行者に戻った後、各取引に対して行列式を加えるか引くかするように指示する。

ラウンダシステムによって作り出された過剰ファンドは、銀行またはクレジッ

ト会社により内部的に保持されるか、ミューチャルファンド、年金、債権、旅行 代理店、商品等の購入のための他のプロバイダに割り当てられ得る。

消費者が、金銭を消費する取引から過剰資金を2つを結びつけた形態で作り出す上述の改善された方法を利用するとき、消費者は現金を用いる場合でも、小切手を切る場合でも、ATMマシンを使用する場合でも、クレジットカードやデビットカードを使用する場合でも、これとは無関係にお金を使う度にその一部を貯蓄することが可能である。

ここで第8.8図を参照すると、中央コンピュータがキーパッド及びディスプレイを通してラウンダ勘定を開設または変更するステップの流れ図が示されている。寄付者/寄付者の口座への指令は、組織の中央コンピュータ (CC) によって与えられ、過剰ファンドが作り出される。

ステップ8500において、ССは消費者にラウンダ勘定を有してい

るか否かを質問する。

この質問に対する答えがノーである場合には、ステップ8502において、C Cが消費者にその氏名、住所、社会保障番号を入力し、PINナンバーを選択し 、また口座を開設するのに必要な他の重要な情報を入力するように要求する。

ステップ8504において、CCは必要な情報が入力されたか否かを判定する。この判定の結果がノーであれば、処理はステップ8502に戻り、必要な情報を再度要求する。

この判定の結果がイエスであれば、CCは処理をステップ8506に進め、消費者のPINナンバーまたはコードネームを入力する。ステップ850において、CCはPINナンバーが受容できるものであるか否かを判定する。この判定の結果がノーであれば、処理はステップ8506に戻り別のナンバーを選択することを要求する。

この判定の結果がイエスであれば、CCはステップ8510に処理を進め、ラウンダ口座番号を割り当てる。次いでコンピュータは処理をステップ8522に 進め、新規な勘定を作る。

ステップ8500の質問に対する答えがイエスである場合は、消費者は既に寄

付者であり、CCは処理をステップ8512に進め、寄付者にそのラウンダ口座番号を入力させる。ステップ8514において、コンピュータは寄付者に予め選択したPINナンバーを入力することを要求する。ステップ8516において、CCは入力されたPINナンバーが入力された寄付者番号である予め選択されたPINナンバーと一致しているか否かを判定する。この判定の結果がノーであれば、処理はステップ8512に進み、寄付者ナンバー及び/またはPINナンバーを構成する。CCにより、ステップ512とステップ516との間の手続の反復は3回までとし、そこでプログラムは中止するようにすることが可能

である。

PINナンバーが構成され認証された場合には、CCはステップ8518において、ラウンダ数またはパーセンテージをリストする。このラウンダ数またはパーセンテージは各口座への入金(1ドル、3ドル、2%等)に適用され、オーダーをストップし(ラウンダ取引の処理がストップしたとき)、処理及び振り込み、即ち当座預金口座及びATM端末用として使用した自動車、デビットカードの使用、及びクレジットカードの使用、全てのサブアカウント(貯蓄、投資、及び慈善団体の選択)の全ての氏名及び住所、及び各サブアカウントに割り当てられたラウンダ取引のパーセンテージであって、トータルが100%となるものをストップする。ステップ8520において、CCは寄付者に除去されるべきあるいは変更されるべき口座があればそれを全てリストするように要求する。

ステップ8522において、CCは寄付者に新規な追加口座があるか否かを質問する。

この質問への答えがノーであれば、コンピュータは処理をステップ8526に進め、更新されたラウンダ口座ファイルを書き込む。この質問に対する答えがイエスであれば、CCは処理をステップ8524に進め、寄付者にラウンダ数またはパーセンテージに従って新規な口座を入力するように要求する。このラウンダ数またはパーセンテージは、各勘定への入金(1ドル、3ドル、2%等)、ストップオーダー(将来の処理を中止すべき時)、処理または振り込みに用いられる手段(例えば当座預金口座及びATM端末、デビットカードの使用、及びクレジ

ットカードの使用)、全てのサブアカウント(貯蓄、投資、及び/または3つの 慈善団体の選択)の名称及び住所、及び各サブアカウントに割り当てられたラウンダ取引のパーセンテージであって、トータルが100%となる

ものに対して適用される。

ステップ8526において、コンピュータはラウンダアカウントファイルと称される、新規なまたは変更された寄付者の情報及びアカウント命令を含むファイルを書き込む。

ステップ8528において、プロセスは終了し、コンピュータは処理をステップ8500に戻す。

以下の情報は、第8.9A図~第8.9E図及び第8.10A図~第8.10 E図に詳細が記載されているステップの説明である。

額面金額または記載金額とは、何らかのラウンダ処理の前に小切手/ATMからの引き出しまたはクレジットカード料金の実際の金額を意味する。

ラウンダ取引は、額面金額または記載額それ自体を(即ち1ドル、3ドル、2%、または特定の数字1.50ドル)に、過剰資金を作り出すべく適用される数字で表した関数である。好適実施例においては、これは、記載金額に追加される、1ドル、5ドル、10ドルのようなドル単位の金額である。

コイン金額は、額面金額、即ち10ドル14セントの小切手のようなものに存在するコインで支払われる端数の存在である。

ラウンダ金額はラウンダ取引を適用して、額面-コインで支払われる端数の金額で作り出される過剰資金の金額である。即ち10ドル14セントの1ドルラウンダを用いると、86セントが過剰資金のラウンダ金額として作り出される。

全引き出し額は、ラウンダ金額+額面金額であって、この金額が当座預金口座 またはクレジットカード残高に借方記入され、新規な口座残高が求められる。

ここで第8.9A図~第8.9E図を参照すると、銀行の中央コンピ

ュータが、キーパッド及びディスプレイを通して、資金を集金し、内部的にファンドを管理し、その資金を分配するステップを説明する流れ図が示されている。

▼表示を示針の理処金板でくっての及りですのでき、いつしれたことで書いる あるの形式の函用金貨型とこの成れ行服、360部の水土番一0図A 9.8 第

る料(あず等い)技文の息(時、金)将函口金)預函性、J出名|EMTA、11で51手段 小切15項のこ。るれる出名語が15項函口金財函と、ブルはコ0088℃でそれ 00

。も出れ読る高野函口金預函当れそーよコくに、ブいむコ8088てビデス

そくやそれほ班 、アいおコ0288℃ぐそス 、お合患るむでスエトかえ答のこ 。 る 下 短 翻 予 依 合 か

。るれる野処フへ新习令命長班

ウラガーを乗るようなは、10mmのよりのより、10mmのは、10mmの

。るれる禄更や高穀函口な的本基、ブいおコワト78~でモス ンダ取引命令無しで処理される (第1. 4 E 図参照)。

を書づれたてる[butれた・更妙むを一とコンピ , プロおり 0078 でぐそス

°47.5€

78~~そスタ野処やセーエコンに、お合農るあずスエトやえ答のこ。るも間買 MARGOURACARTHALESICE , TNAS 100 18 18 ビモス 。卡出み読予1579当との大おそーとコンに、ブいおひ3578ケビテス

。

よ

よ

よ

よ

よ

よ

よ

よ

よ

よ

よ

よ

よ

よ

よ
 ス多墅処りャーレコンに、, わ合馬るあずーへたえ答る卡だコホこ。るる逝コる b

。る七素敵を12班のフ全はモーエンンに、ブいむコ3078下ッテス

る悪り情を分さどにいるののできょうのの命令のものものできょうないとしている。

244819268464816-F226 'FWED07784648

ラウンダ勘定客付金を作り出すのに必要なコンピュータ処理の詳細は第8.9 。6. 行多罢却习宝塘の助心效 ,

資鉄、蓄韻、朴書のヘトテリャモむセーエコンに、ブいむコ8778てゃテス

てペテスむそーとコンヒ 、お合製るあでスエトガス容るも枝コホニ。るる逝コト 387ペテスを更妙むターエコンに、お合農るもかーしがえ答るも校コホニ 。るで短獅を衣否衣のなし出る1セおさま人品で都や1セ娘のそれを一たと B区に示されている。図面の上部から初めて、ファップ8622において、フィ

多G否Gひを大りよりとりですいまの發點をわれば115項のチブいはコト588

〒園でくぐでは藤金やくぐその471 、Nらなるれるえ加い面離の離し出き1€の NFIかラウンダ金額と等しくなる。例えば、ラウンダ取引が1ドルで、10ドル そくやそ ,フいおり8588 ペモス ,却合農るあケー/ヤイタタの短獅の近前 。まいてし関係を関係の15ルベースのそのカックが現る関係を設けしている。 。 るで短翻

41701AA酬人類 、私人网 。るれま公の無い玄幡やくぐそれたこ , ひなく驚金 画人類 , ブいおり 3 2 3 8 てぐそス , 知らなスエトれえ答る卡杖 J間貿の抵値 に対する過剰資金として作り出され、全体の引き出し額は11ドルとなる。

引かれ、ネットの86セントがラウンダ金額となり、Cれがラウンダ勘定に振り 」塞ら�イハア [ヤセインサレI 、粘合製るあず|モタサタンイクモヤイハテ [ヴィンサレI そくぐさた敵差の1ゃホ 、オヤイトア型 差らイトアタサタ、とせざが嫌滞の立単1くせの替

藤」出き15の朴全。るれまび

金面離び双云歯をくぐで、ブいむコロEB8℃ででた。るなとハドIIOお今払

水冷15」悪る冷高類の存現、制難し出き15の朴全、アいおコ5888~そス 。るれる含本な厳し出るほの本全てれる信合制

の

○ 9 、8 票扣酬請の理処を一エコンにな要必りのも出り許を付客立機をくぐそ 。るれるめ末が高野な財孫 ,

して、本発明は取り扱う口をからの引き出しの時には、上述の方法と同様に但し 新。るきプセムニャ出り引き金資廉監、アJら減多離金の金ま>いフc人J型口 出来の無り込みまたは利息の処理において、我々は処理を遊転し、当座損金 。るも世語ブン関コ人如の金牌打立まみ公り就き誘コ図

打六まみ込り無い込役〉網で頭を離金の姿識の単むか歩, ブいおい附触実動役 。るなコムこるできず用函な論式はご同ず狭ちる減多離金 利息の支払いを減らす。

図面の最上部から始めると、ステップ8634において、コンピュータはこの 取引が振り込みまたは利息なのかを確認する。

これに対する答えがノーである場合は、コンピュータは処理をステップ864 8に進める。

これに対する答えがイエスである場合は、コンピュータは処理をステップ86 38に進め、取引の金額の端数のセントが0セントより大きいか否かを確認する 。

これに対する答えがノーである場合は、振り込みの額面金額に端数が無いことから、ステップ8640においてラウンダ勘定寄付金は0となる。そしてプログラムはステップ8644に進む。

上記の質問に対する答えがイエスであれば、ステップ8642において端数の セントが額面から差し引かれ、端数分がラウンダ寄付金となる。例えば、振り込 み額が10ドル14セントである場合は、ラウンダは1

4セントであり、別途の振込金額は10ドルとなる。

ステップ8644において、ラウンダ金額は額面金額から差し引かれ、全振込 額が求められる。

ステップ8646において全振込額が既存の残高に加えられ、新たな残高が求められる。

本発明の当座預金口座への振り込みから端数分を取り除く機能によって、当座 預金口座の帳尻合わせが簡単になる。

ラウンダ金額を作り出すのに必要なコンピュータ処理の詳細は更に第8.9D 図に記載されており、ここでは取引が手数料である場合について説明する。

ここに適用されるルールは、引き出しの処理と同じものである。しかし、以下 に説明する好適実施例においては、手数料に端数の金額が存在する場合に処理が 適用された場合のみである。

図面の最上部から始めると、ステップ8648においてコンピュータはこれが 料金であるか否かを確認する。 この確認に対する答えがノーであれば、コンピュータは処理をステップ866 2に進める。これに対する答えがイエスであれば、コンピュータは処理をステップ8650に進め、取引における端数のセントの金額が0セントより大きいか否かを確認する。

この確認に対する答えがノーであれば、料金の額面金額に端数が含まれていないことから、ステップ8652においてラウンダ勘定寄付金は0となる。次いでプログラムはステップ8656に進む。

この質問に対する答えがイエスであれば、ステップ8654において、セント単位の端数が額面金額に加算され、この端数がラウンダ金額となる。例えば、料金が10ドル14セントである場合、1ドルのラウンダに86セントが加算され、ネットの引き出し金額は11ドルとなる。

ステップ8656において、ラウンダ金額は額面金額に加算されて、全体の引き出し額が計算される。

ステップ8660において、全引き出し額は既存の残高から差し引かれ、新た な残高が求められる。

本発明の当座預金口座の料金から端数分を取り除く機能により当座預金口座の帳尻合わせが容易となる。

非ラウンダ勘定取引の処理に必要なコンピュータの処理ステップの詳細は第8.9 E図に示されている。図面の最上部から始めると、ステップ8741においてコンピュータはこの取引が借方記入または引き出しまたは料金なのか否かを確認する。

これに対する答えがイエスである場合は、ステップ8742において、当座預 金口座残高から取引金額を差し引くことによって求められる。

これに対する答えがノーである場合は、コンピュータが処理をステップ874 3に進め、この取引が振り込みまたは利息であるか否かを確認する。

これに対する答えがイエスである場合は、ステップ8744において当座預金 口座残高が口座座残高から取引金額を差し引くことによって求められる。

これに対する答えがノーである場合は、コンピュータは処理をステップ874

5に進め、エラーメッセージを表示する。

第8.10A図~第8.10E図を参照すると、カード発行者の中央コンピュータが、キーパッド及びディスプレイを通して、資金を集金し、資金を内部的に管理しその資金を分配する処理ステップを表す流れ図が示されている。

第8.10A図の最上部から始めると、カード発行者は、初めにデビットカード及びクレジットカード勘定の決済に使用されるコンピュータ

CCに、デビット/クレジットカード取引の切り上げまたは切り捨てを行う寄付者の取引情報の全てを伝送する。この情報は第8.8図に見られるように、登録プロセスにおいて得られたものである。

ステップ8800において、デビット/クレジット勘定取引が読み出される。 この取引は、POS端末を通して手で打ち込まれるか、電話を通してPOS端末 により処理されたデビット/クレジット代金であり得る。

ステップ8805において、コンピュータはカードホルダの勘定の残高を読み 出す。

ステップ8810においてコンピュータはこの勘定がラウンダ勘定の寄付者で あるか否かを確認する。

これに対する答えがイエスである場合は、ステップ8820において取引がラウンダ命令に従って処理される。

これに対する答えがノーである場合は、ステップ8920において取引がラウンダ命令無しに処理される。

ステップ8930において、勘定の残高が更新される。

ステップ8940において、コンピュータは処理された取引をファイルに書き 込む。

ステップ8950において、コンピュータは次のデビット/クレジットカード 取引を読み出す。

ステップ8960において、コンピュータはこれがファイルの最終行か否かを 確認する。これに対する答えがイエスである場合は、コンピュータは処理をステ ップ8970に進める。これに対する答えがノーである場合は、コンピュータは 処理をステップ8800に戻す。

ステップ8970において、コンピュータは全ての取引を検索する。 ステップ8980において、コンピュータはラウンダ勘定ファイルの

ステップ8526において含まれた勘定命令毎にラウンダ勘定寄付金の振り分けを行う。

ステップ8990において、コンピュータはチャリティへの寄付金、貯蓄、投 資、及び他の勘定への転送を行う。

ラウンダ取引寄付金を作り出すために必要なコンピュータ処理の詳細は第8. 10B図に示されている。図面の最上部から始めると、ステップ8822においてコンピュータはこの取引がデビットまたはクレジットカード代金の支払であるか否かを確認する。

これに対する答えがノーである場合は、コンピュータは処理をステップ883 4に進める。これに対する答えがイエスである場合は、コンピュータはステップ 8824において、この取引におけるセント単位の端数が0セントより大きいか 否かを確認する。

これに対する答えがノーである場合は、ステップ8828においてラウンダ取引がラウンダ残高と等しくなる。次いでコンピュータは処理をステップ8830に進める。例えば、ラウンダ取引が1ドルであって、これが例えば300ドルのクレジット代金の額面金額に加えられるとするならば、ラウンダ金額の1ドルは過剰資金として作り出され、ラウンダ勘定に振り込まれ、全代金は301ドルとなる。

これに対する答えがイエスである場合は、ステップ8826において、代金のセント単位の端数が、ラウンダ取引の金額から差し引かれ、ネットの差額がラウンダ金額となり、これがラウンダ勘定に振り込まれる。例えば、クレジット代金が300ドル14セントであって1ドルがラウンダ取引である場合は、14セントが1ドルから差し引かれネットの86セントがラウンダ金額となり、これがラウンダ勘定に振り込まれる。全体の代金はやはり301ドルになる。ステップ8830において、ラウンダ金額及び額面金額は、加算され合って、全代金が求め

られる。

ステップ8832において、全引き出し額は、既存の残高から差し引かれ、新 たな残高が求められる。

ラウンダ金額の寄付金が作り出されるのに必要なコンピュータ処理の詳細は第8.10C図に示されており、ここでは支払または利息配当が振り込まれた場合について説明を行う。勘定への支払の処理において、我々は処理を逆にして、勘定に振り込まれる金額を減らし、過剰資金を作り出せるようにした。従って、本発明がお金の引き出しについて適用されるときには前述したのと同じ方法であるが、但し金額を差し引く形で本発明が適用されうる。

好適実施例においては、本発明は少額の端数が存在する場合に支払を単に減ら す。

図面の最上部から始めると、ステップ8834において、コンピュータはこの 取引が支払または利息配当であるか否かを確認する。

これに対する答えがノーである場合は、コンピュータが処理をステップ884 8に進める。これに対する答えがイエスである場合は、コンピュータはステップ8838において、この取引におけるセント単位の端数が0セントより大きいか否かを確認する。れに対する答えがノーである場合は、ステップ8840において、ラウンダ勘定寄付金が振り込みの額面金額において端数が存在しないことから、0となる。次いでコンピュータはステップを8844に進める。

これに対する答えがイエスである場合は、ステップ8842において、セント 単位の端数が額面金額から差し引かれ、その端数がラウンダ寄付金となる。例え ば、支払金額が500ドル14セントである場合は、ラウンダは14セントを取 り除き、ネットの振込額が500ドルとなる。

ステップ8844において、ラウンダ金額は額面金額から差し引かれ、全支払額が求められる。ステップ8846において、全引き出し額は既

存の残高から差し引かれ、新規な残高が求められる。

ラウンダ金額を作り出すのに必要なコンピュータ処理の詳細は第8.10D図

に示されており、ここでは取引が料金である場合について説明する。

ここに適用されるルールは引き出し金額の処理の場合と同じものである。しか し、好適実施例においては、以下に説明するように、処理は料金の端数の金額の 存在に対してのみ適用される。

図面の最上部から始めると、ステップ8848において、コンピュータはこれ が料金であるか否かを確認する。

これに対する答えがノーである場合は、コンピュータが処理をステップ8860に進める。これに対する答えがイエスである場合は、コンピュータはステップ850において取引におけるセント単位の端数が0セントより大きいか否かを確認する。

これに対する答えがノーである場合は、ステップ8852において、ラウンダ 勘定寄付金が料金の額面金額の端数がないことから0に等しくなる。次いでコン ピュータは処理をステップ8856に進める。

これに対する答えがイエスである場合は、ステップ8854において、セント単位の端数が額面金額に加算され、この端数がラウンダ金額となる。例えば、料金が10ドル14セントで1ドルのラウンダである場合には、残りの86セントを加算し、ネットの引き出し金額金額は11ドルとなる。

ステップ8856において、ラウンダ金額は額面金額に加算され全引き出し金額が求められる。

ステップ8858において、全引き出し金額は次いで既存の残高から差し引かれ新規な残高が求められる。

非ラウンダ勘定取引を処理するのに必要なコンピュータの処理ステッ

プの詳細は第8.10E図に示されている。図面の最上部から始めると、ステップ8921において、コンピュータはこの取引が代金または料金であるか否かを確認する。

これに対する答えがイエスである場合はステップ8922において、クレジット残高が取引残高を勘定残高から差し引くことによって求められる。

これに対する答えがノーである場合は、コンピュータは処理をステップ892

3に進め、この取引が支払または利息配当金であるか否かを確認する。

これに対する答えがイエスである場合は、ステップ 8 9 2 4 において、クレジット勘定残高が取引金額を勘定残高から差し引くことによって求められる。

これに対する答えがノーである場合は、コンピュータはステップ8925において、エラーメッセージを表示する。

本発明は、独自の、現時点では消費者が利用できない支払を行うためにお金を 貯める方法を提供するものであって、この方法では現金を使用する場合でも、小 切手を切る場合でも、ATMを使用する場合でも、クレジットカードやデビット カードを使用する場合でもこれらとは無関係に利用できる。

本発明は、消費者が販売カウンタで過剰支払を行い、その過剰資金を特別な勘定に振り込むことができるような"オープン型"POSシステムを提供する。この過剰支払を作るための"オープン型"システムは、寄付者/支払人(SP)と称される消費者、小売商/集金人(MC)と称される受取人、中央コンピュータ/クリアリングハウス/ネットワーク(CCC)及びプロバイダ勘定(PA)を組み合わせて用いられる4つのレベルのネットワークを含む。このPOSシステムにより、SPが

POSカウンタの所で、現金、小切手、クレジットカードまたはデビットカードを用いて金銭消費取引の過剰支払から過剰資金を作り出し、前記過剰支払がCCCを通して前記SPにより選択されたプロバイダ勘定に転送されるようにすることが可能となる。

本発明はまた、寄付者が小切手、ATM機、クレジットカードまたはデビットカードにより支払われる取引に関連する額面金額から過剰資金を作り出すための4つのレベルのラウンダシステム(RS)を提供する(ここで前記取引は様々な商業的施設、POSカウンタ、人対人ベースの郵便による取引、ネットワークによる取引、電話による取引、またはコンピュータによる取引等において発生する取引である)。ラウンダシステムは、コンピュータ化されたラウンダ金額を適用して、過剰資金を作り出すが、このとき受取人の協力は不要であり、申し出られた支払の額面が実際の支払が必要な光入金額を超えていない場合でも、過剰資金

を設定するのに必要な手段としてのシステムが機能する。

本発明の実施例について詳細に説明したが、本発明がその精神及び範囲を逸脱することなく別の形態でも実施できるということは同業者には明らかであろう。 従って、以下の請求の範囲の内容は、本発明の精神及び範囲内での別の実施形態や実施例の変更も包含するものである。

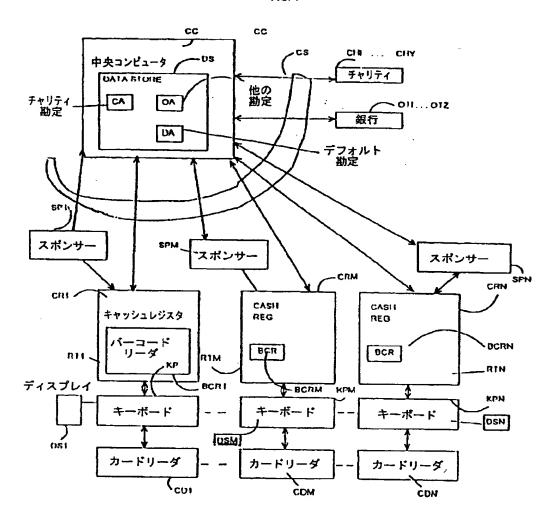
本発明は、将来の商品またはサービスへの支出に備えて、中立な小売商からクレジットを購入し、参加している小売商の所でそのクレジットを償却することにより、購入クレジットインテリジェントカードに格納するための改善されたシステムを提供するものである。このシステムは、消費者、中立な参加している小売商、及び中央クリアリングハウスからなるネットワークである。消費者が前もって、様々な参加している中立な小売商からオープンな購入クレジットを購入できることによって消費者はお金を貯蓄するという利便性や、様々な小売商の環境のもとでずっ

と使用できるという融通性を獲得することができる。

本発明はまた、販売施設のための自動寄付システムを提供するものである。このシステムはキャッシュレジスタに製品の価格を入力し、支払われた現金の金額を入力するための入力機構及び過剰な現金支払いを求めるための計算機を有している。カードリーダキーパッドがカードに関連するチャリティ勘定を含むデータにアクセスするためのカードナンバーを受け取り、コンピュータが前記金額のうちの過剰支払の少なくとも一部分を分配して更に入力された金額をプリントアウトする。

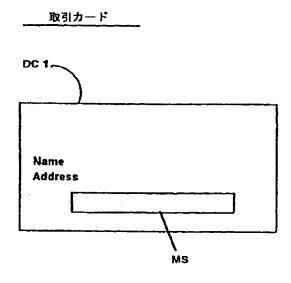
【図1】

FIG. 1

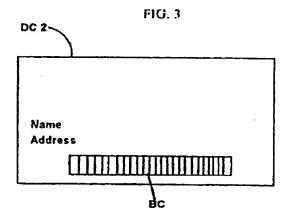


【図2】

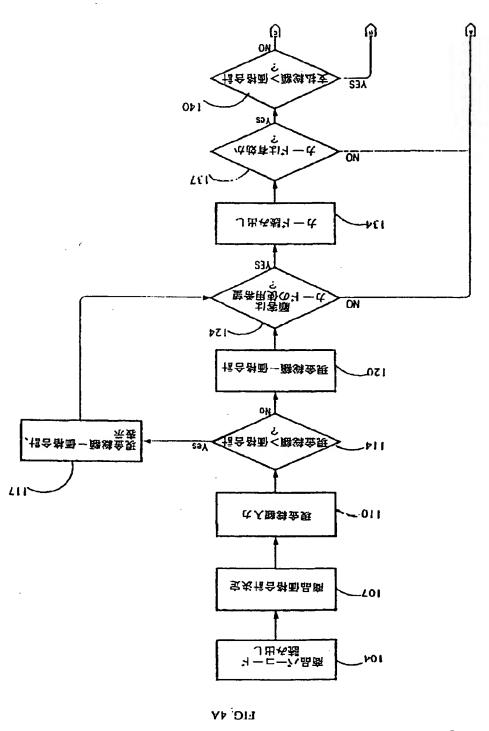
FIG. 2



【図3】

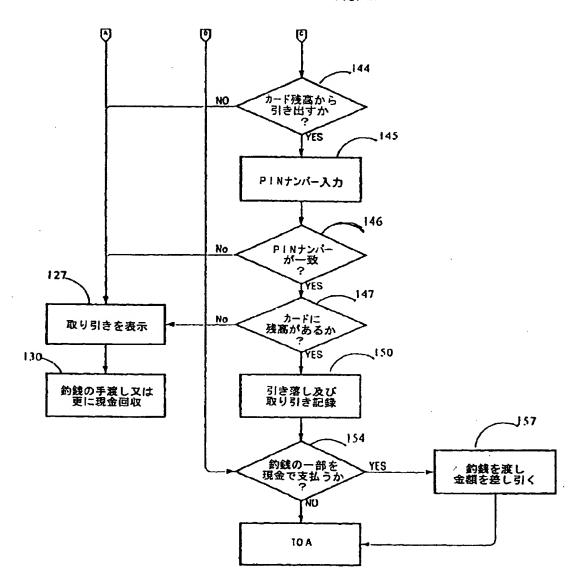


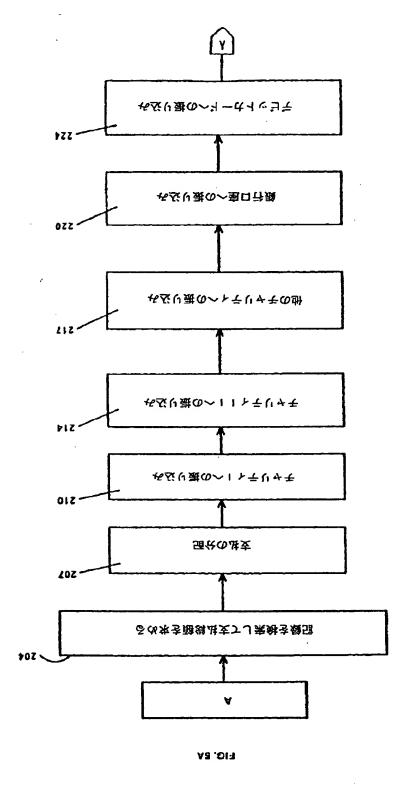
【A p图】



【図4B】

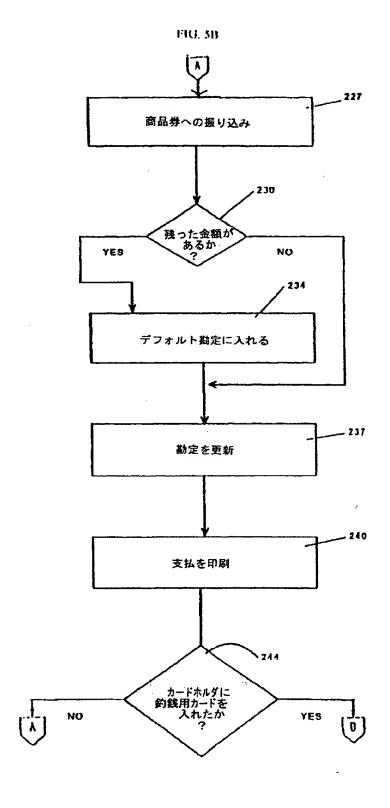
FIG. 413





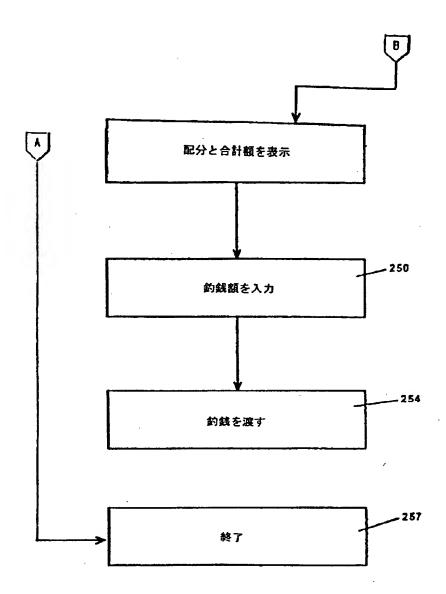
【9風】

【図5】



【図5】

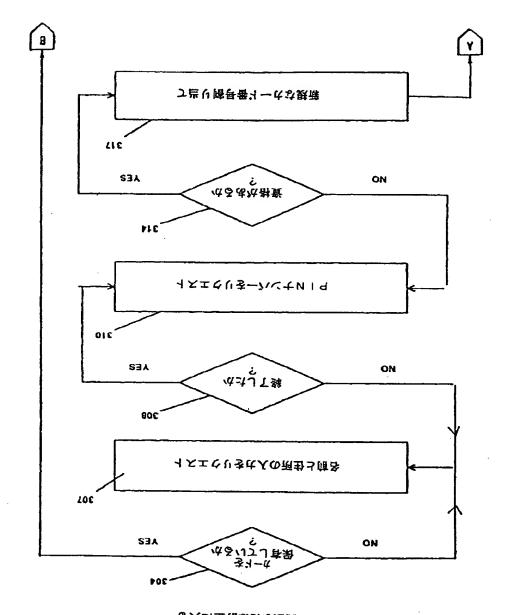
FIG. 5C



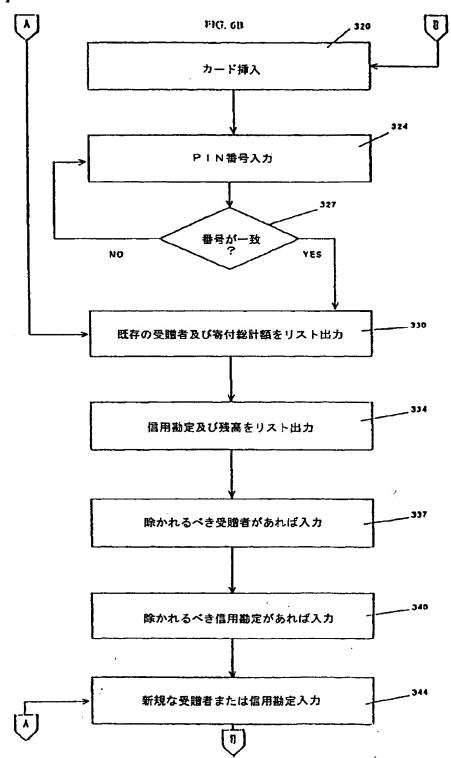
【9風】

FIG. 6A

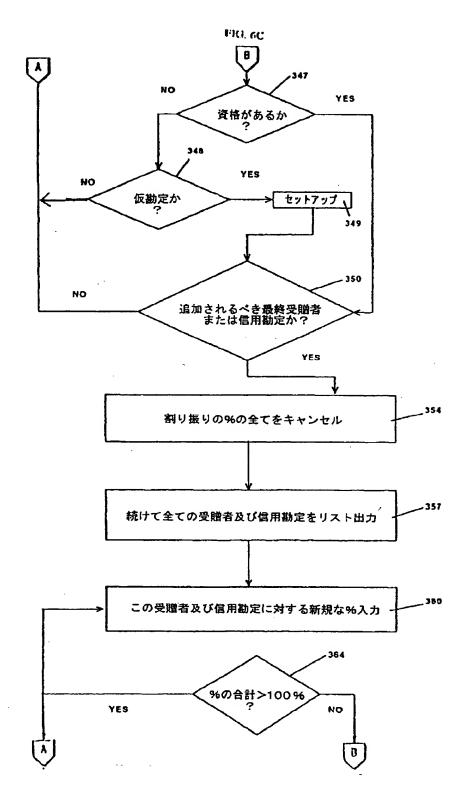
る人コ玉信却引ま遊りの瀬口



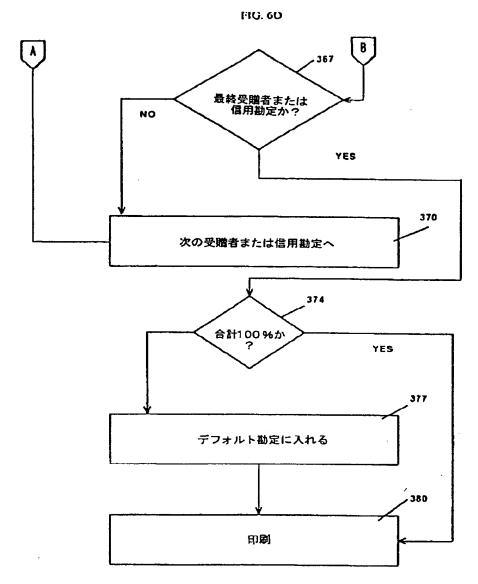
【図6】



【図6】

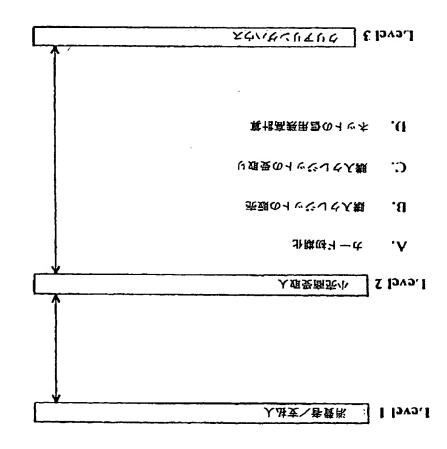


【図6】

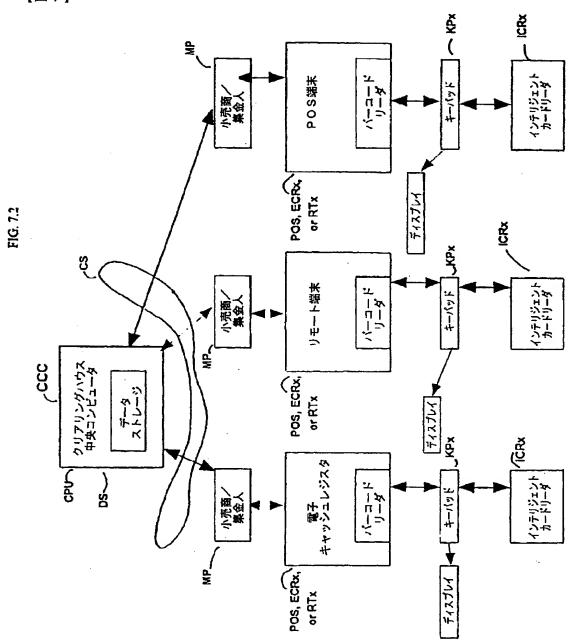


【乙國】

FIG. 7.1



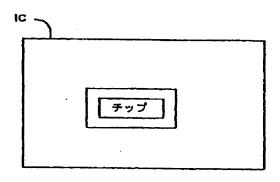
【図7】



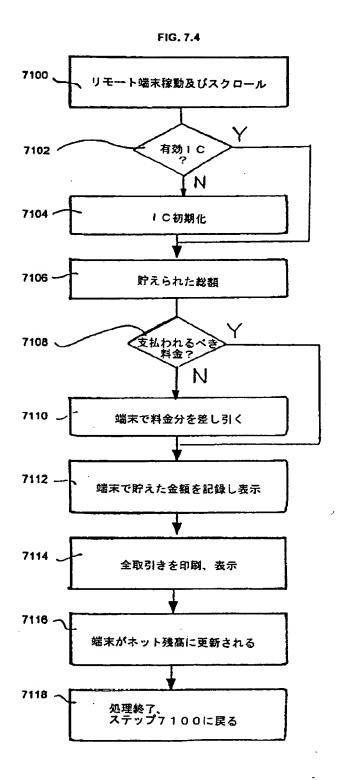
【図7】

FIG. 7.3

インテリジェントカード

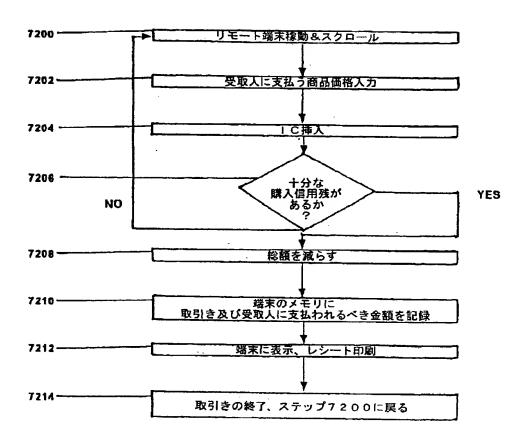


【図7】

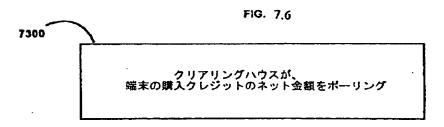


【図7】

FIG. 7.5

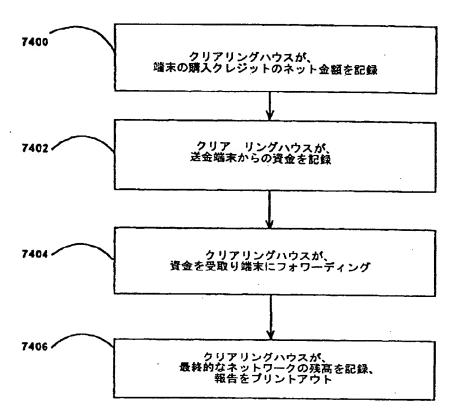






【図7】

FIG. 7.7



【図7】

FIG. 7.8

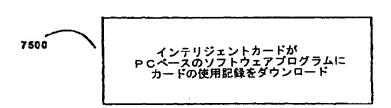
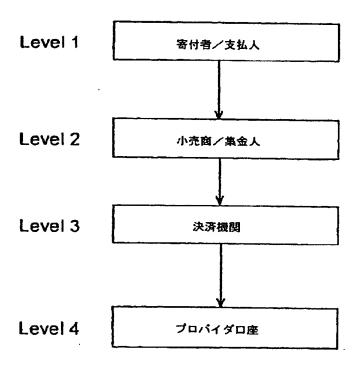


FIG. 8.1A

POSシステム



は資金を受取る。 はSPに対する口座を しゃve | 4 プロバイダ勘定 (PA) マーチャンダイザ#2 レーチャンダイが#1 チャンティ#1 旅行代理店井 チャリティ# 旅行代理店# 銀行#2 銀行井 なるべ 日の器 CCCはMC銀行から預金を、 店舗の端末からデータを全て受取る。CCCはSP勘定を開き、 カードを発行する。 CCCは、SCの指示がある度 に最終受取人に資金を送金する。 クリアリングハウス 中央コンピュータデータファイル しゃ。13 クリアリングハウス (CCC) クリアリングハウス 当座預金口座 FIG. 8.1B FIG. 8.1C MCはSPにデータを、クリアリングハウスに資金を送る。 アリングハウスに資金を送る。 MCは口座への入金を母取り、 記録し、管理する。 Level2 小売商/兼会人 (MC) アーナ 数布 銀行 音 额介 クリアリングこウス管理型システム(CMS) "過剰支払"を申し出 小切手、信用手形またはデビット手形) ţ Ţ 1 SPはCCに口庭を開く。 SPはCCが発行した磁気 カードを使用する。 カード はSPの口座を識別する。 Level1 客付者/支払人(SP) £ 2 ¥ 1 £ 8 Ç (現金)

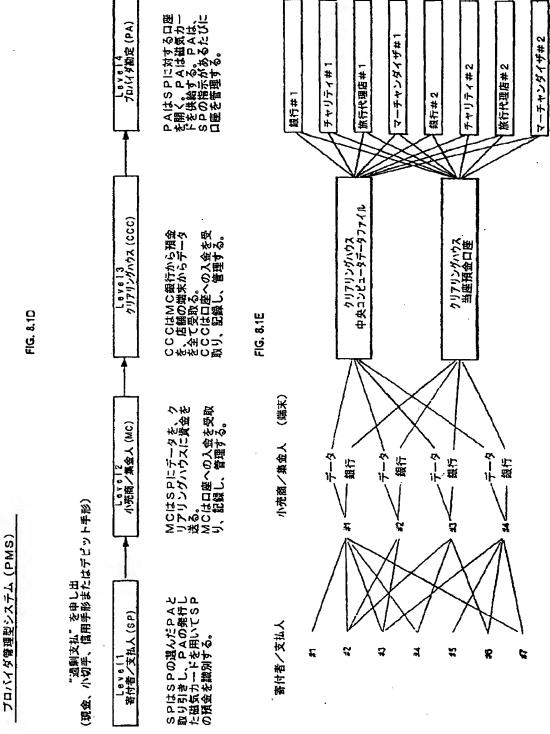
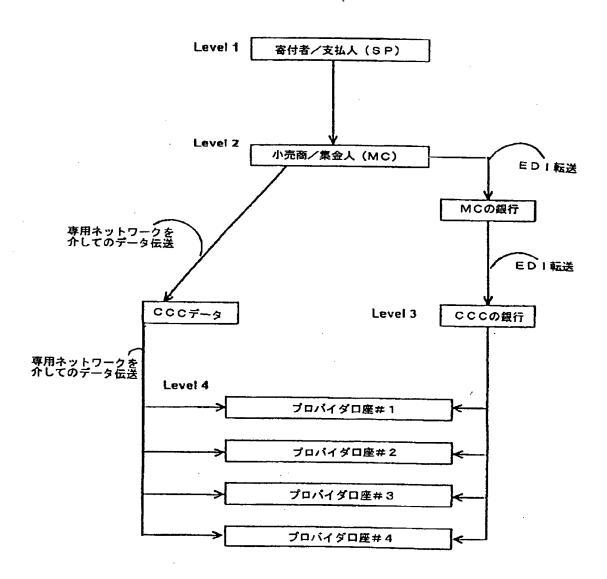


FIG. 8.1F データ及び資金の転送



【図8】

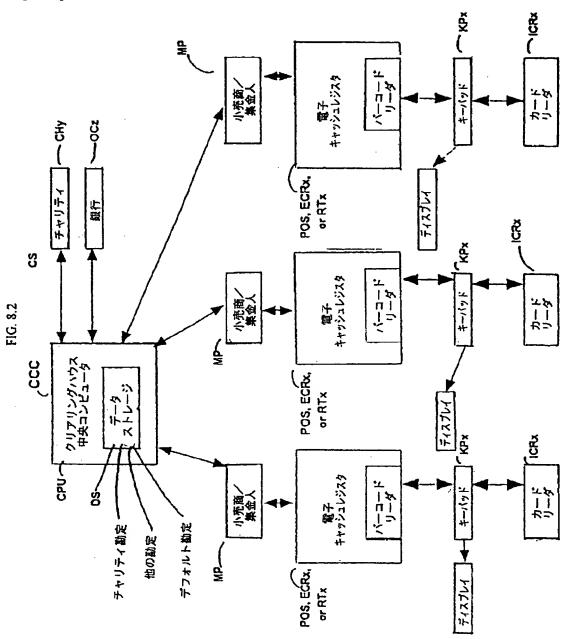
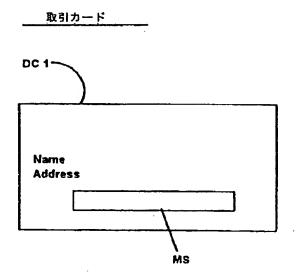
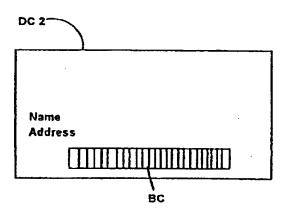


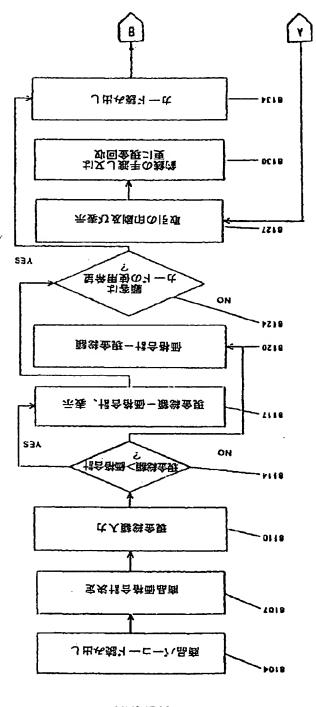
FIG. 8,3



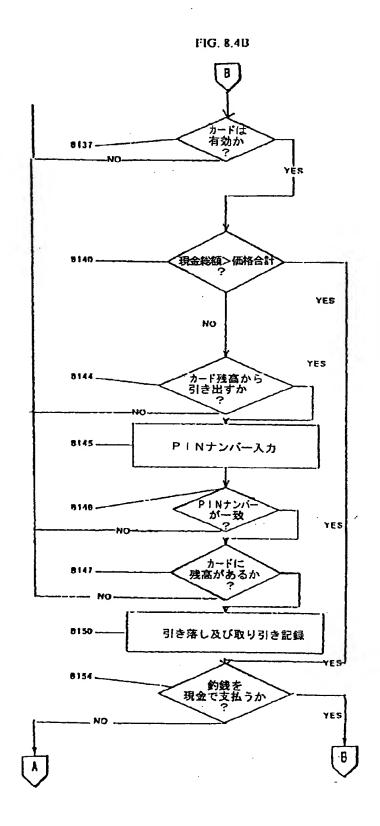


【8图】

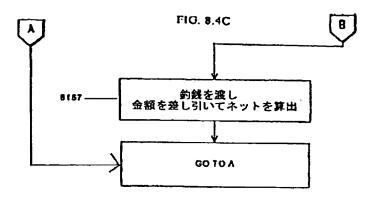
FIG. 8.4A



【図8】



【図8】



【図8】

FIG. 8.4D

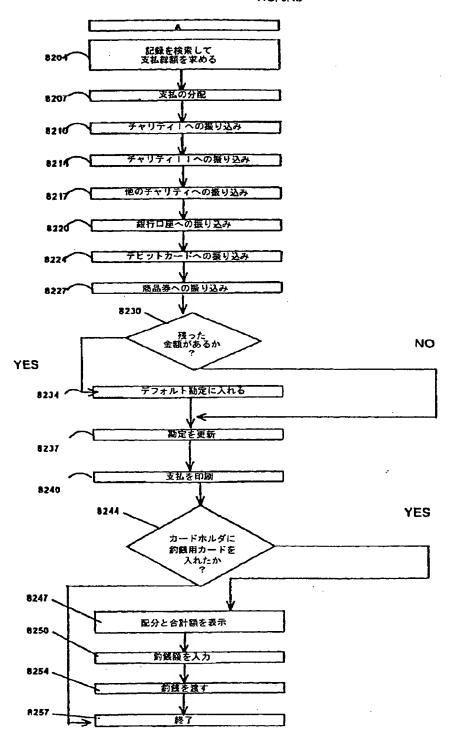
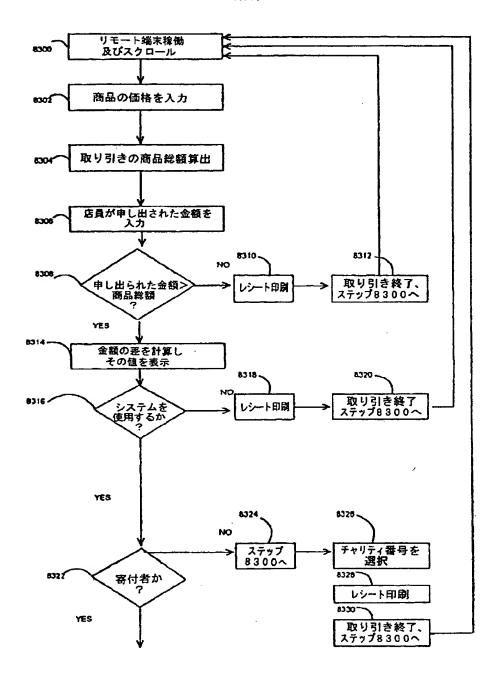
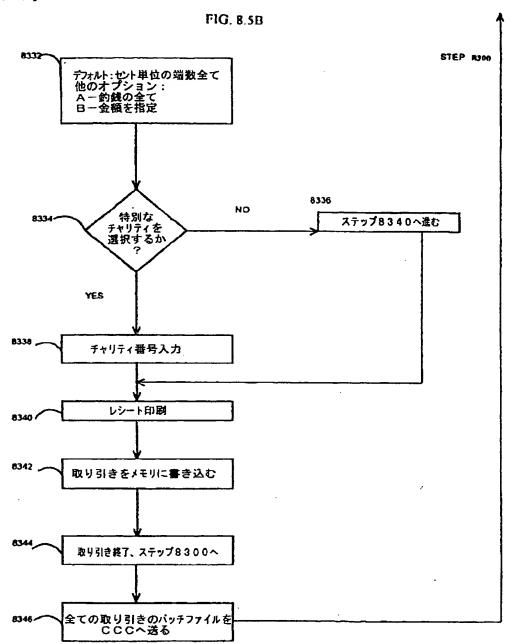


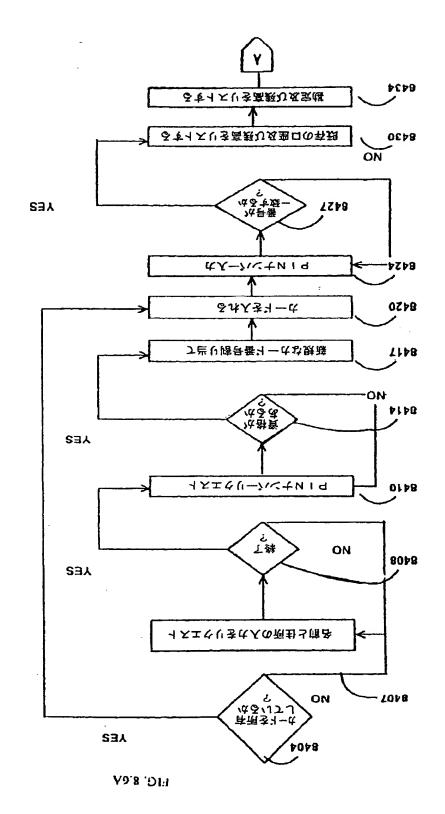
FIG. 8.5A



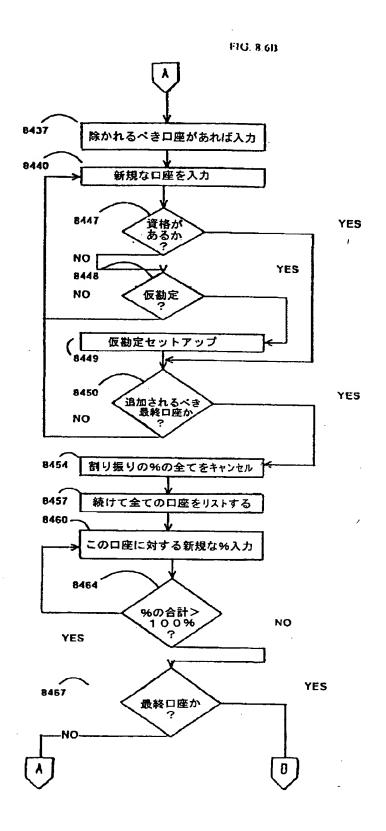
【図8】



[8图]



【図8】



【図86】

FIG. 8.6C

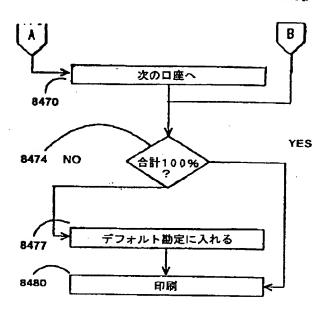
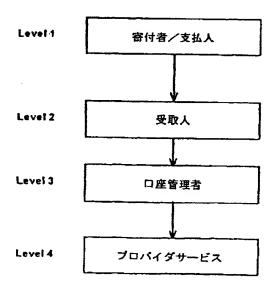
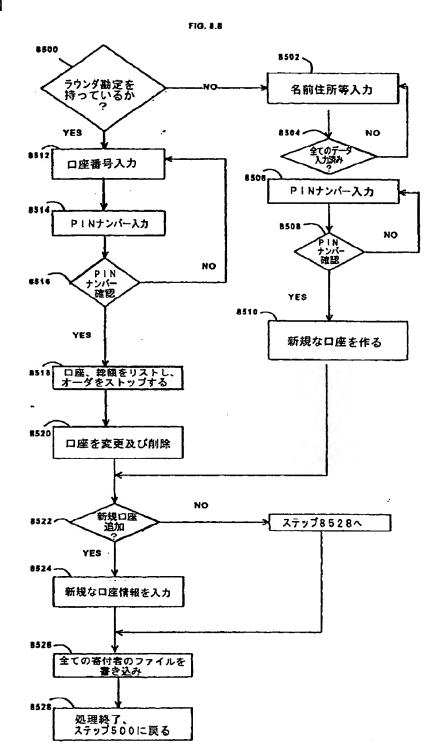


FIG. 8.7

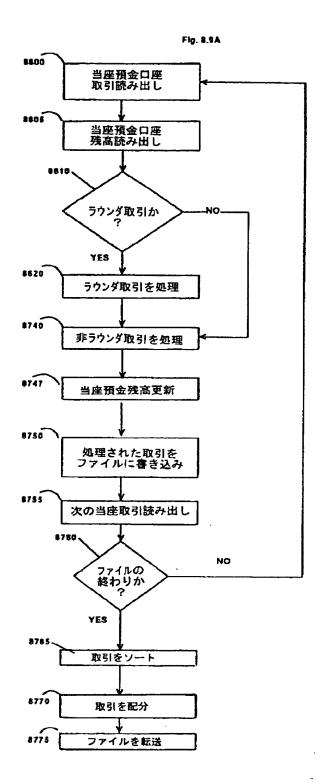
ラウンダシステム



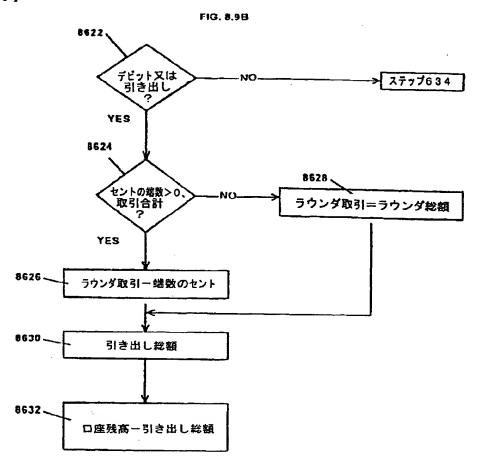
【図8】



【図8】

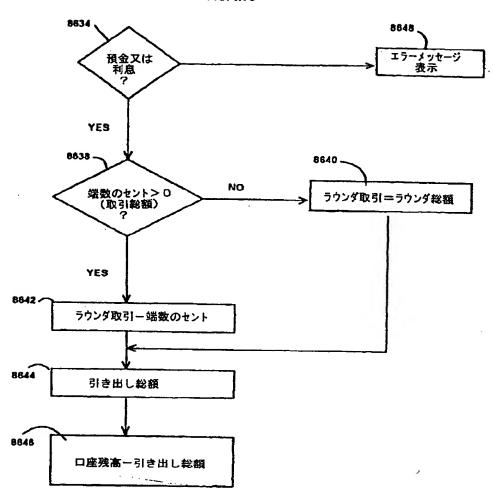


【図8】



【図8】

FIG. 8.9C



【図8】

FIG. 8.9D

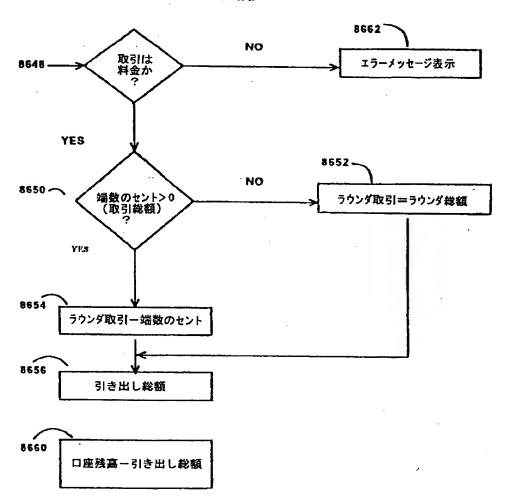
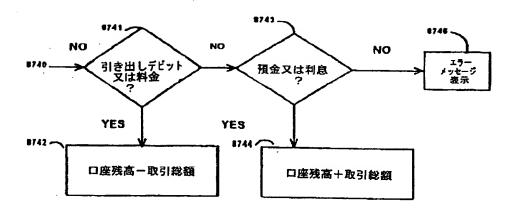
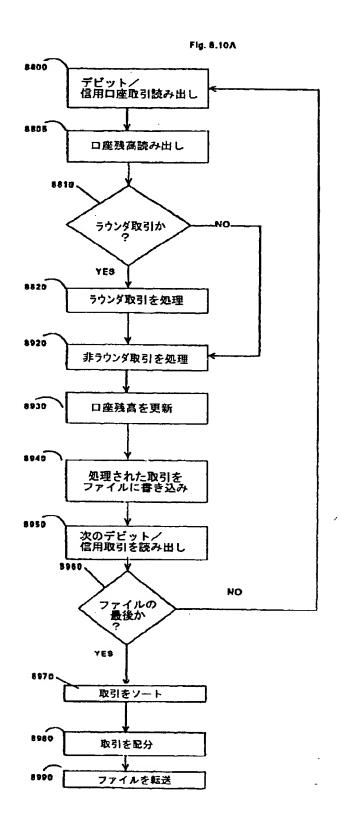


FIG. 8.9E

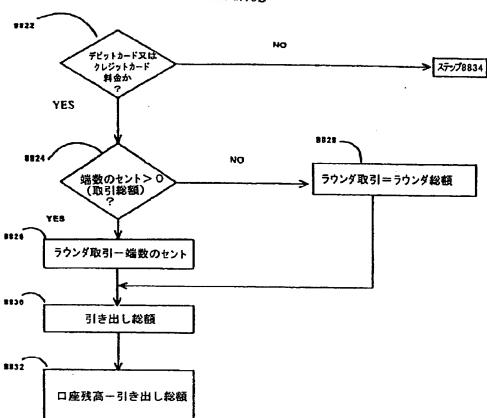


【図8】



【図8】

FIG. 8.10B



【図8】

FIG. 8.10C

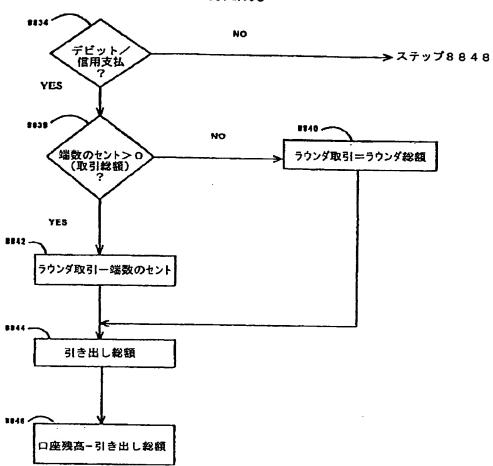


FIG. 8.10D

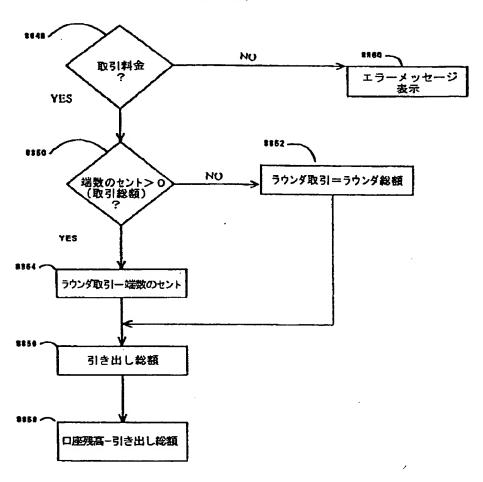
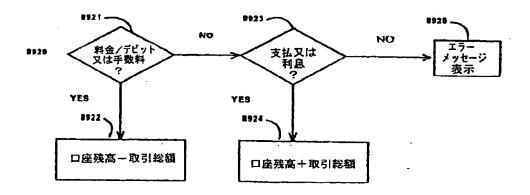


FIG. 8.10E



【国際調査報告】

	INTERNATIONAL SEARCH REPOR	KT .	International application No. PCT/US96/06055	
A. CLASSIFICATION OF SUBJECT MATTER IPC(6) : G06F 157:00 US CL : 364/401R According to International Patent Classification (IPC) or to both national classification and IPC				
B. FIELDS SEARCHED				
Minimum documentation searched (classification system followed by classification symbols) U.S.: 364/401R				
Documentation searched other than minimum documentation to the extent that such documents are included in the fields searched				
Electronic data base consulted during the international search (name of data base and, where practicable, search terms used)				
C. DOCUMENTS CONSIDERED TO BE RELEVANT				
Category*	Citation of document, with indication, where appropriate, of the relevant passages			Relevant to claim No.
Υ	US, A, 5,220,501 (LAWLOR ET AL) 15 JUNE 1993, see entire document, figures 1, 1a in particular.			15-45
Υ	US, A, 4,823,264 (DEMING) 18 APRIL 1989, see entire document.			15-45
Y	US, A, 5,287,268 (MCCARTHY) 15 FEBRUARY 1994, see figure and column 6, lines 18-54. Note the disbursement of and distribution of payment may include debits/credits to any third party per coupons, rebates, discounts, and other related third party interests. Thus an organization for which a coupon represents is an arbitrary type designation.			15-45
				,
Further documents are listed in the continuation of Box C. See patent family annex.				
Special entegories of cited documents: "A" document defining the general state of the art which is not considered to be part of particular relevance. "A" document defining the general state of the art which is not considered to be part of particular relevance.			ation but cited to understand the	
	carses decapion published on or siver the intermutation thing disse considered solv		articular selevance; the el or cannot be conside nent is taken alone	e chimed invention cannot be red to involve an inventive step
.O. qe	ted to matablish the publication date of another citation or other "Y" document of particular relevance; the claimed invention cannot be considered to involve an inventive step when the document is combined with one or more other and document, use, exhibition or other combined with one or more other and documents, such combination			step when the document is a documents, such combination.
· P· clo	being obvious to a person skilled in the art runners published prior to the international filing date but later than "A." document member of the same patent family = britority date claumed			
Date of the actual completion of the international search 02 JULY 1996 Date of mailing of the international search report 04 SEP 1996				rch report
Name and mailing address of the ISA/US Commissioner of Patents and Trademarks Box PCT Washington, D.C. 2023)		Authorized officer () DONALD MCELHENY, JR.		
Facsimile No. (703) 305-3230		Telephone No. (703) 305-3800		

Form PCT/ISA/210 (second sheet)(July 1992)*

INTERNATIONAL SEARCH REPORT

International application No. PCT/US96/06055

Box I Observations where certain claims were found unsearchable (Continuation of item 1 of first sheet)				
This international report has not been established in respect of certain claims under Article 17(2)(a) for the following reasons:				
Claims Nos.: 1-14 because they relate to subject matter not required to be searched by this Authority, namely:				
PCT Rule 39.1, items (iii), schemes, rules or methods of doing business, performing purely mental acts or playing games, and or (V) mere presentations of information.				
2. Claims Nos.: because they relate to parts of the international application that do not comply with the prescribed requirements to such an extent that so meaningful international search can be carried out, specifically:				
3. Claims Nos.; because they are dependent claims and are not drafted in accordance with the second and third sentences of Rule 6.4(a).				
Box II Observations where unity of invention is lacking (Continuation of item 2 of first sheet)				
This International Searching Authority found multiple inversions in this international application, as follows:				
As all required additional search fees were timely paid by the applicant, this international search report covers all searchable claims.				
2. As all searchable claims could be searched without effort justifying an arthitional fee, this Authority did not invite payment of any additional fee.				
3. As only some of the required additional search fees were timely paid by the applicant, this international search report covers only those claims for which fees were paid, specifically claims Nos.:				
4. No required additional search fees were timely paid by the applicant. Consequently, this international search report is restricted to the invention first mentioned in the claims; it is covered by claims Nos.:				
Remark on Protest The additional search fees were accompanied by the applicant's protest. No protest accompanied the payment of additional search fees.				

Form PCT/ISA/210 (continuation of first sheet(1))(July 1992)*

フロントページの続き

(31)優先権主張番号 08/493, 396

(32)優先日 1995年6月22日

(33)優先権主張国 米国(US)

(81)指定国 EP(AT, BE, CH, DE, DK, ES, FI, FR, GB, GR, IE, IT, LU, MC, NL, PT, SE), OA(BF, BJ, CF, CG, CI, CM, GA, GN, ML, MR, NE, SN, TD, TG), AP(KE, LS, MW, SD, SZ, UG), AM, AT, AU, BB, BG, BR, BY, CA, CH, CN, CZ, DE, DK, EE, ES, FI, GB, GE, HU, IS, JP, KE, KG, KP, KR, KZ, LK, LR, LT, LU, LV, MD, MG, MN, MW, MX, NO, NZ, PL, PT, RO, RU, SD, SE, SG, SI, SK, TJ, TM, TT, UA, UG, US, UZ, VN 【要約の続き】